

सूचना प्रौद्योगिकी और प्रोग्रामिंग-II

कक्षा 12

कक्षा
12

सूचना प्रौद्योगिकी और प्रोग्रामिंग-II



माध्यमिक शिक्षा बोर्ड राजस्थान, अजमेर

सूचना प्रौद्योगिकी और प्रोग्रामिंग –II

कक्षा XII



माध्यमिक शिक्षा बोर्ड राजस्थान, अजमेर

पाठ्यपुस्तक निर्माण समिति

सूचना प्रौद्योगिकी और प्रोग्रामिंग –II

कक्षा XII

संयोजक

हरजी राम चौधरी

सहायक आचार्य

राजकीय अभियांत्रिकी महाविद्यालय

अजमेर, राज

लेखकगण :

विष्णु प्रकाश शर्मा

सहायक आचार्य

राजकीय अभियांत्रिकी महाविद्यालय

अजमेर, राज

अनिल टेलर

सहायक आचार्य

राजकीय अभियांत्रिकी महाविद्यालय

अजमेर, राज

पाठ्यक्रम समिति

सूचना प्रौद्योगिकी और प्रोग्रामिंग –II

कक्षा XII

संयोजक

डॉ. विष्णु गोयल

निदेशक

सेन्टर फॉर ई-गवर्नेंस,

राजकीय खेतान पॉलिटेक्निक कॉलेज, जयपुर

लेखकगण :

डॉ. अनिल गुप्ता

सहायक आचार्य

कम्प्यूटर विज्ञान व अभियांत्रिकी विभाग

एम.बी.एम. अभियांत्रिकी महाविद्यालय

जोधपुर

हरजीराम चौधरी

सहायक आचार्य

राजकीय अभियांत्रिकी महाविद्यालय

अजमेर, राज.

दलपत सिंह सोनगरा

सहायक आचार्य

राजकीय महिला अभियांत्रिकी महाविद्यालय

अजमेर, राज.

अमरजीत पूनियां

सहायक आचार्य

राजकीय महिला अभियांत्रिकी महाविद्यालय

अजमेर, राज.

विष्णु प्रकाश शर्मा

सहायक आचार्य

राजकीय अभियांत्रिकी महाविद्यालय

अजमेर, राज.

राजेश कुमार तिवारी

प्रधानाचार्य

राजकीय उच्च माध्यमिक विद्यालय

जोताया, वाया-सरवाड़ (अजमेर)

आमुख

इस पुस्तक में कम्प्यूटर प्रौद्योगिकी और प्रोग्रामिंग की आवश्यक अवधारणाओं को शामिल किया गया है। इस पुस्तक का समग्र उद्देश्य आपको विभिन्न डेटा स्ट्रक्चर, C++, DBMS और उसके अनुप्रयोगों के बारे में परिचय कराना है।

इस पुस्तक की सामग्री हाल ही में संशोधित माध्यमिक शिक्षा बोर्ड, राजस्थान के पाठ्यक्रम के अनुसार है। इस पुस्तक में 15 अध्याय शामिल हैं और प्रत्येक अध्याय का अपना एक महत्व है।

अध्याय 1 से 5, ये अध्याय पहली इकाई का हिस्सा हैं और इनमें डेटा स्ट्रक्चर, का परिचय जिसमें ऐरे, सॉर्टिंग स्टैक, क्यू और लिन्क लिस्ट को शामिल किया गया है।

अध्याय 6 से 12, ये अध्याय दूसरी इकाई का हिस्सा हैं इनमें C++ भाषा का परिचय जिसमें प्रोग्राम की कम्पायलिंग और लिंकिंग के तरीके, ऑपरेटर्स, एक्सप्रेसनस और कंट्रोल स्ट्रक्चर, फंक्शन, क्लासेस और आब्जेक्स, कन्स्ट्रक्टर और डिस्ट्रक्टर, ऑपरेटर ओवरलोडिंग और इनहेरिटेन्स को शामिल किया गया है।

अध्याय 13 से 15, ये अध्याय तीसरी इकाई का हिस्सा हैं और इनमें DBMS का परिचय जिसमें DBMS की अवधारणाएँ, रिलेशनल डेटाबेस की अवधारणाएँ और PL/SQL के आधार बिन्दुओं को शामिल किया गया है।

हम उन सबका हृदय से आभार प्रकट करते हैं, जिन्होंने इस कार्य को पूरा करने में हमारा समर्थन किया। हम उनका भी आभार प्रकट करते हैं जिन्होंने पुस्तक के लिये विविध सामग्री एकत्रित करने, सम्पादन और समीक्षा करने में सहयोग किया।

अन्त में हम विशेष रूप से अपने परिवार वालों के आभारी हैं जिनके सहयोग के बिना इस पुस्तक को समय पर पूरा करना सम्भव नहीं था।

पुस्तक में सुधार के लिए हम सुझावों का स्वागत करते हैं।

संयोजक एवं लेखकगण

पाठ्यक्रम

सूचना प्रौद्योगिकी और प्रोग्रामिंग – II

कक्षा XII

यूनिट-1: सी भाषा के उपयोग से डेटा स्ट्रक्चर:

डेटा संरचनाएँ के लिए परिचय: परिभाषा, डेटा संरचनाएँ का वर्गीकरण। डेटा संरचनाओं पर क्रियाएँ।
सारणियों: सारणी परिभाषा, प्रतिनिधित्व और विश्लेषण, एकल और बहुआयामी, सारणी, पता गणना, सारणियों के उपयोग, सी में स्ट्रिंग ऑपरेशन।
डायनेमिक स्मृति आबंधन और संकेत: परिभाषा, पॉइंटर का घोषित और प्रारम्भिकरण करना। स्थिर और डायनेमिक स्मृति आबंधन का अर्थ। स्मृति आबंधन फंक्शन: malloc, calloc, free, and realloc. **रिकर्शन:** परिभाषा, सी में रिकर्शन, रिकर्सिव प्रोग्राम—द्विपद गुणांक, फिबोनैकी, और GCD के प्रोग्राम। **संचिंग:** मूलभूत खोज तकनीक, तकनीक खोज विधि: अनुक्रमिक खोज, बाइनरी सर्च। अनुक्रमिक और बाइनरी सर्च के बीच तुलना। **सार्टिंग—** सामान्य पृष्ठभूमि: परिभाषा, विभिन्न प्रकार: बबल सॉर्ट, सिलेक्शन सॉर्ट, मर्ज सॉर्ट, इंसर्शन सॉर्ट, क्विक सॉर्ट। **स्टैक:** परिभाषा, सारणी के द्वारा स्टैक को बनना, स्टैक पर क्रियाएँ: इन्फिक्स, प्रीफिक्स और पोस्टफिक्स नोटेशन। स्टैक के उपयोग। **क्यू—** परिभाषा, सारणी के द्वारा क्यू को बनना। क्यू के प्रकार: सरल क्यू, सकुलर क्यू, क्यू पर क्रियाएँ। **लिंकड लिस्ट—** परिभाषा, लिंकड लिस्ट के भाग, लिंकड लिस्ट बनना, लिंकड लिस्ट के फायदे और नुकसान, लिंकड लिस्ट के प्रकार: सिंगली लिंकड लिस्ट, डबली लिंकड लिस्ट।

यूनिट-2: ऑब्जेक्ट ओरिएंटेड प्रोग्रामिंग भाषा – C++:

C++ प्रोग्राम की संरचना, कम्पाइलिंग एवं लिंकिंग, टोकंस, की वर्ड आइडेंटिफायर, कांस्टेंट, बेसिक डेटा टाइप, डिराइव्ड डेटा टाइप, टाइप कम्पोबिलिटी, वेरिएबल की घोषणा, C++ में ऑपरेटर, स्कोप रिजोल्यूशन ऑपरेटर। एक्सप्रेशन और उनके प्रकार, स्पेशन असाइनमेंट एक्सप्रेशन, इम्प्लिसिट कन्वर्शन, ऑपरेटर ओवरलोडिंग, ऑपरेटर प्रिसीडेंस, कण्ट्रोल स्ट्रक्चर, C++ में फंक्शन: फंक्शन प्रोटोटाइप, कॉल बी रेफरेंस, फंक्शन ओवरलोडिंग, क्लासेज एण्ड ऑब्जेक्ट: क्लास परिभाषा, मेम्बर फंक्शन परिभाषा, इनलाइन फंक्शन, एक्सेस मोडिफायर, ऐरे, स्टैटिक डेटा मेम्बर, स्टैटिक मेम्बर फंक्शन, फ्रेंड फंक्शन, फ्रेंड क्लास, रिटर्निंग ऑब्जेक्ट्स पॉइंटर टू मेम्बर। कन्स्ट्रक्टर: पैरामीटर कन्स्ट्रक्टर, एक क्लास में मल्टिपल कन्स्ट्रक्टर, कन्स्ट्रक्टर विड डिफाल्ट आर्गुमेंट, डायनामिक इनिशियलिजेशन ऑफ ऑब्जेक्ट कॉपी कन्स्ट्रक्टर, डेस्ट्रक्टर ऑपरेटर ओवरलोडिंग, युनेरीवर्चुअल वर्चुअल ऑपरेटर ओवरलोडिंग, बाइनरी ऑपरेटर ओवरलोडिंग, इन्हेरिटेंस: डीराइव्ड क्लासेज, सिंगल इन्हेरिटेंस, प्राइवेट मेम्बर इन्हेरिटेंस, मल्टीलेवल इन्हेरिटेंस, मल्टिपल इन्हेरिटेंस, हायरार्कीकल इन्हेरिटेंस, हाइब्रिड इन्हेरिटेंस, वर्चुअल वेब क्लासेज, एबस्ट्रेक्ट क्लासेज।

यूनिट-3: रिलेशन डेटाबेस मैनेजमेंट सिस्टम:

मूल डेटाबेस अवधारणाओं: डेटाबेस अवधारणा का परिचय डेटा मॉडल:— E-R मॉडल E-R आरेखों पदानुक्रमित, नेटवर्किंग, संबंधपरक डेटा मॉडल, आनुपातिक संरचना— संबंधपरक डेटा बेस मॉडल के

CODD की विशेषताओं के नियम— (संबंध) डेटा की कमी: **referential** विखंडन बाधाओं, निकाय संबंधी बाधाओं, बाधाओं की तरह प्राथमिक कुंजी प्रतिबंध, अद्वितीय, चेक बाधा मजबूत संस्था है कमजोर एंटीटी। सामान्यीकरण: परिचय— उद्देश्य का सामान्यीकरण परिभाषा के कार्यात्मक निर्भरता (एफडी) संबंधपरक डेटाबेस डिजाइन। **SQL परिचय:** SQL, डेटा डेफिनेशन भाषा (DDL), डेटा मैनीपुलेशन भाषा (DML), डेटा नियंत्रण भाषा (DCL), डेटा क्वेरी भाषा (DQL), और सभी आदेशों के लाभ। प्रारूप मॉडल: चरित्र, सांख्यिक दिनांक स्वरूप मॉडल। ऑपरेटर: तार्किक, मान, वाक्यविन्यास और क्वेरी व्यंजक ऑपरेटरों— सेट ऑपरेटरों। कार्य: चरित्र, अंकगणित, दिनांक और समय, समूह और विविध कार्यों, कमित, रोलबैक, सवेपॉइंट क्वेरीज द्वारा समूह और खंड सम्मिलित हों द्वारा आदेश का उपयोग: एक एकल आदेश के परिणाम, परिणाम, समूहीकरण तालिका, क्वेरी में मिलती है, प्रकार की मिलती है, उप प्रश्नों में प्रवेश करें। **PL\SQL:** PL\SQL की मूल बातें, डेटा प्रकार, कंट्रोल स्ट्रक्चर, PL\SQL से डेटाबेस एक्सेस, डेटाबेस कनेक्शन, कर्सर प्रबंधन का परिचय, इम्प्लिसिट और एक्सप्लिसिट कर्सर, त्रुटि संभालना, पूर्व निर्धारित एवं प्रयोक्ता निर्धारित एक्सपेशन, प्रोसीजन एवं फंक्शन का परिचय उनका ओवरलोडिंग, डेटाबेस ट्रिगर का परिचय।

विषय सूची

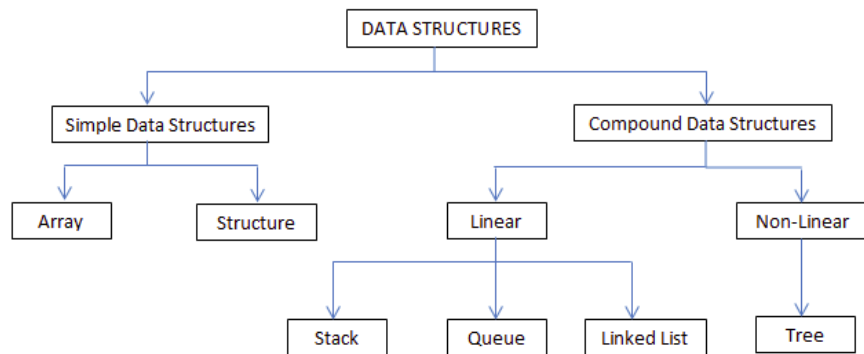
| अध्याय नं. | नाम | पेज नं. |
|------------|---|---------|
| 1 | डाटा स्ट्रक्चर का परिचय | 1–5 |
| 2 | ऐरे | 2–38 |
| 3 | सॉर्टिंग | 39–64 |
| 4 | स्टैक और क्यु | 65–78 |
| 5 | लिंकड लिस्ट | 79–90 |
| 6 | C++ के साथ शुरूआत | 91–102 |
| 7 | ऑपरेटर, एक्सप्रेसशन और कन्ट्रोल स्ट्रक्चर | 103–110 |
| 8 | C++ में फंक्शन | 111–115 |
| 9 | क्लास और ऑब्जेक्ट | 116–132 |
| 10 | कंस्ट्रक्टर और डिस्ट्रक्टर | 133–146 |
| 11 | ऑपरेटर ओवरलोडिंग | 147–156 |
| 12 | इनहेरिटेन्स | 157–175 |
| 13 | DBMS की अवधारणायें | 176–205 |
| 14 | रिलेशनल डाटा बेस की अवधारणायें | 206–260 |
| 15 | PL/SQL के आधार बिन्दु | 261–283 |

अध्याय 1

डाटा स्ट्रक्चर का परिचय

डाटा स्ट्रक्चर डेटा को एकत्रित (कलेक्ट) और आयोजित(ऑर्गनाइज) करने का एक तरीका है जिससे हम प्रभावी तरीके से इन डेटा पर कार्रवाई (आपरेशन) कर सके। डाटा स्ट्रक्चर डेटा के बेहतर व्यवस्था और भंडारण के लिए होते हैं। डेटा स्ट्रक्चर किसी भी संगठन के डेटा का एक तार्किक और गणितीय दृश्य है। उदाहरण के लिए, डेटा के रूप में खिलाड़ी का नाम विराट और उम्र 26 है। यहा विराट स्ट्रिंग प्रकार का डेटा है और 26 पूर्णांक प्रकार का डेटा है। हम इस डेटा को एक रिकार्ड के रूप में जैसे एक खिलाड़ी रिकॉर्ड की तरह व्यवस्थित कर सकते हैं। अब हम खिलाड़ी रिकॉर्ड को एक फाइल या डेटाबेस में एक डाटा स्ट्रक्चर के रूप में संचित (स्टोर) कर सकते हैं उदाहरण के लिए धोनी 30, गंभीर 31, सहवाग 33।

डाटा स्ट्रक्चर का वर्गीकरण:



सरल डाटा स्ट्रक्चर

ये आम तौर पर प्रिमिटिव डाटा टाइप्स जैसे इंटीजर्स, रियल, करैक्टर, बूलियन से बनाया जाता है। सरल डाटा स्ट्रक्चर निम्नलिखित दो प्रकार के होते हैं:

1. ऐरे
2. स्ट्रक्चर

यौगिक डाटा स्ट्रक्चर

सरल डेटा स्ट्रक्चर को विभिन्न तरीकों में संयोजित करके जटिल डाटा स्ट्रक्चर बनाये जा सकते हैं। ये निम्नलिखित दो प्रकार के होते हैं:

1. रेखीय डाटा स्ट्रक्चर(Linear Data Structure)

ये एकल स्तर के डाटा स्ट्रक्चर होते हैं। इनके तत्व एक अनुक्रम (सीक्वेंस) बनाते हैं इसलिए इन्हें रेखीय डाटा स्ट्रक्चर कहते हैं।

ये निम्नलिखित प्रकार के होते हैं:

1. स्टैक
2. क्यु
- . लिंक लिस्ट

2. गैर रेखीय डाटा स्ट्रक्चर(Non-linear Data Structure)

ये बहुस्तरीय डाटा स्ट्रक्चर होते हैं। गैर रेखीय डाटा स्ट्रक्चर के उदाहरण ट्री और ग्राफ हैं।

डाटा स्ट्रक्चर पर ऑपरेशन: डाटा स्ट्रक्चर पर किये जाने वाले बुनियादी ऑपरेशन इस प्रकार हैं:

इनसर्शन (Insertion): इनसर्शन का अर्थ एक डाटा स्ट्रक्चर में एक नये डेटा तत्व को जोड़ना।

डिलिशन (deletion): डिलिशन का अर्थ एक डाटा स्ट्रक्चर में एक डेटा तत्व को हटाना यदि वह मौजूद है।

सर्च (Search): एक डाटा स्ट्रक्चर में निर्दिष्ट डेटा तत्व को खोजने को सर्च कहते हैं।

ट्रवर्सिंग (Traversing): एक डाटा स्ट्रक्चर में मौजूद सभी डेटा तत्वों के प्रसंस्करण (प्रोसेसिंग) को ट्रवर्सिंग कहते हैं।

सॉर्टिंग (Sorting): डाटा स्ट्रक्चर के तत्वों को एक निर्दिष्ट क्रम में व्यवस्थित करने को सॉर्टिंग कहते हैं।

मर्जिंग (Merging): दो एक ही प्रकार के डाटा स्ट्रक्चर के तत्वों का संयोजन कर उसी प्रकार के एक नये डाटा स्ट्रक्चर बनाने को मर्जिंग कहते हैं।

एल्गोरिथ्म: एल्गोरिथ्म तर्क या निर्देशों का एक परिमित सेट है जो एक निश्चित पूर्वनिर्धारित कार्य को पूरा करने के लिए लिखी जाती है। एल्गोरिथ्म पूरा कोड या प्रोग्राम नहीं होता, यह सिर्फ मूल समस्या का समाधान है, और इसे एक अनौपचारिक उच्च स्तरीय विवरण के रूप में जैसे पसेडोकोड (pseudocode) या फ्लोचार्ट से व्यक्त किया जा सकता है। यदि एल्गोरिथ्म को निष्पादित करने में कम समय एवं मेमोरी की आवश्यकता होती है तो कुशल और तेज एल्गोरिथ्म कहते हैं। एक एल्गोरिथ्म का प्रदर्शन निम्नलिखित गुण के आधार पर मापा जाता है:

- स्पेस जटिलता (Space Complexity)
- समय जटिलता (Time Complexity)

स्पेस जटिलता(Space Complexity)

एल्गोरिथ्म के निष्पादन के दौरान आवश्यक मैमोरी को स्पेस जटिलता कहते हैं। बहु उपयोगकर्ता सिस्टम के लिए और जब सीमित रूप से मैमोरी उपलब्ध हो तब इसे गंभीरता से लिया जाना चाहिए। आम तौर पर एक एल्गोरिथ्म को निम्नलिखित घटकों के लिए मैमोरी की आवश्यकता होती है

इन्स्ट्रक्शन स्पेस: यह प्रोग्राम के निष्पादन योग्य संस्करण को संचय करने के लिए आवश्यक मैमोरी स्पेस है। यह स्पेस निश्चित या स्थायी होती जोकि प्रोग्राम में कोड की लाइनों की संख्या पर निर्भर करती है।

डेटा स्पेस: यह सभी कॉन्सटेन्ट और वैरिएबल मानों को संचित करने के लिए आवश्यक स्पेस है।

समय जटिलता (Time Complexity)

एक प्रोग्राम के पूर्ण निष्पादन के लिए आवश्यक समय का प्रतिनिधित्व करने के लिए एक तरीका है। एल्गोरिथ्म की समय जटिलता को सबसे अधिक **Big O** संकेतन का उपयोग करके व्यक्त किया है। एल्गोरिथ्म द्वारा किये जाने वाले प्राथमिक फंक्शनों की संख्या को गिन कर समय जटिलता की गणना की जाती है। और क्यों कि एल्गोरिथ्म की कार्यक्षमता अलग-अलग इनपुट डेटा के साथ अलग-अलग हो सकती है इसलिए एल्गोरिथ्म की वर्स्ट केस (बुरी से बुरी) समय जटिलता का उपयोग करते हैं। यह किसी भी इनपुट आकार के लिए एल्गोरिथ्म द्वारा लिया जाने वाला अधिकतम समय होता है।

महत्वपूर्ण बिंदु

- डेटा स्ट्रक्चर किसी भी संगठन के डेटा का एक तार्किक और गणितीय दृश्य है।
- सरल डेटा स्ट्रक्चर को विभिन्न तरीकों में संयोजित करके जटिल डाटा स्ट्रक्चर बनाये जा सकते हैं।
- एल्गोरिथ्म तर्क या निर्देशों का एक परिमित सेट है जो एक निश्चित पूर्वनिर्धारित कार्य को पूरा करने के लिए लिखी जाती है।
- एल्गोरिथ्म के निष्पादन के दौरान आवश्यक मैमोरी को स्पेस जटिलता कहते हैं। बहु उपयोगकर्ता सिस्टम के लिए और जब सीमित रूप से मैमोरी उपलब्ध हो तब इसे गंभीरता से लिया जाना चाहिए।

अभ्यासार्थ प्रश्न

वस्तुनिष्ठ प्रश्न

- प्र 1 जब एल्गोरिथ्म की दक्षता का निर्धारण करते हैं तो स्पेस पहलू मापा जाता है
- (अ) एल्गोरिथ्म द्वारा आवश्यक अधिकतम मेमोरी की।
(ब) एल्गोरिथ्म द्वारा आवश्यक न्यूनतम मेमोरी की।
(स) एल्गोरिथ्म द्वारा आवश्यक औसत मेमोरी की।
(द) एल्गोरिथ्म द्वारा आवश्यक अधिकतम डिस्क मेमोरी की।
- प्र 2 एक एल्गोरिथ्म के लिए औसत मामले की जटिलता है
- (अ) एल्गोरिथ्म के औसत मामले का विश्लेषण बहुत अधिक जटिल है।
(ब) एल्गोरिथ्म के औसत मामले का विश्लेषण बहुत सरल है।
(स) कभी कभी अधिक जटिल और कभी कभी अधिक सरल होता है।
(द) उपरोक्त में से कोई नहीं।
- प्र 3 एल्गोरिथ्म की दक्षता का निर्धारण करने के लिए समय का पहलू मापा जाता है
- (अ) माइक्रोसेकंड की गिनती
(ब) प्रमुख आपरेशनों की संख्या की गणना
(स) बयानों की संख्या की गणना
(द) एल्गोरिथ्म के किलोबाइट की गिनती
- प्र 4 निम्नलिखित में से रैखिक डेटा स्ट्रक्चर है?
- (अ) ट्री (ब) ग्राफ
(स) ऐरे (द) इनमें से कोई भी नहीं
- प्र 5 निम्नलिखित में से रैखिक डेटा स्ट्रक्चर नहीं है?
- (अ) ऐरे (ब) लिंक लिस्ट
(स) ऊपर के दोनों (द) इनमें से कोई भी नहीं

लघुत्तरात्मक प्रश्न

- प्र 1 डेटा स्ट्रक्चर क्या है?
- प्र 2 एक एल्गोरिथ्म की कुशलता के लिए दो मुख्य उपाय क्या हैं?

- प्र 3 समय जटिलता क्यों महत्वपूर्ण है?
प्र 4 रेखीय डेटा स्ट्रक्चर के उदाहरण दीजिए।

निबंधात्मक प्रश्न

- प्र 1 स्पेस जटिलता की गणना कैसे की जा सकती है?
प्र 2 डेटा स्ट्रक्चर का क्या उपयोग है?
प्र 3 यौगिक डेटा स्ट्रक्चर को समझाओ।

उत्तरमाला

- उत्तर 1: अ उत्तर 2: स उत्तर 3: ब
उत्तर 4: स उत्तर 5: द

अध्याय 2

ऐरे (Array)

ऐरे, समरूप डेटा तत्वों के परिमित क्रमों का एक संग्रह है जोकि क्रमिक मैमोरी स्थानों में संग्रहित होते हैं।

यहाँ शब्द

परिमित का अर्थ डेटा रेंज निर्धारित होनी चाहिए।

क्रम का अर्थ डेटा निरंतर मैमोरी स्थानों में संग्रहित किया जाना चाहिए।

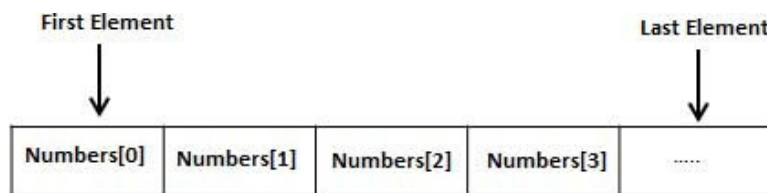
समरूप का अर्थ डेटा एक ही प्रकार का होना चाहिए।

ऐरे दो प्रकार का होता है:

1. एकल या एक आयामी ऐरे
2. बहु आयामी ऐरे

एकल या एक आयामी ऐरे:

आइटमों की एक सूची के लिए केवल एक सबस्क्रिप्ट का उपयोग करके एक वैरिएबल नाम दिया जा सकता है और इस तरह के वैरिएबल को एकल सबस्क्रिप्टेड वैरिएबल या एकल आयामी ऐरे कहा जाता है।



एक आयामी ऐरे की घोषणा (डिक्लेरेशन): किसी भी अन्य वैरिएबल की तरह, ऐरे को भी उपयोग से पहले डिक्लेयर किया जाना चाहिए ताकि कम्पाईलर उनके लिए मैमोरी में स्पेस आवंटित कर सके। ऐरे को निम्न प्रकार से डिक्लेयर किया जाता है:

```
type variable-name[size];
```

उदाहरण

```
int group[10];
```

```
float height[50];
```

```
char name[10];
```

टाईप ऐरे में संग्रहित होने वाले तत्वों के प्रकार को बताता है जैसे कि int, float, और char एवं वैरिएबल नेम ऐरे के नाम को बताता है जैसे कि height, group और name है साईज ऐरे में संग्रहित किये जा सकने वाले तत्वों कि अधिकतम संख्या को इंगित करता है। सी प्रोग्रामिंग भाषा, करेक्टर स्ट्रींग को करेक्टर के ऐरे के रूप में ही प्रबंध करता है।

पांच तत्वों के लिए एक ऐरे की घोषणा: `int number[5];`

नीचे दिखाये अनुसार कंप्यूटर मेमोरी में पांच भंडारण स्थानों को आरक्षित कर लेता है क्यों की ऐरे का साइज 5 है—

| Reserved Space | | Storing Values after Initialization | |
|----------------|-----------|-------------------------------------|-----------|
| | Number[0] | 35 | Number[0] |
| | Number[1] | 20 | Number[1] |
| | Number[2] | 40 | Number[2] |
| | Number[3] | 57 | Number[3] |
| | Number[4] | 19 | Number[4] |

एकल या एक आयामी ऐरे का प्रारंभ: एक ऐरे के डिक्लेरेशन के बाद उसके तत्व प्रारंभ किये जाते है सी प्रोग्रामिंग में एक ऐरे निम्न चरणों में प्रारंभ किया जा सकता है:

- कंपाइल टाइम
- रन टाइम

कंपाइलटाइम प्रारंभ: जब एक ऐरे के डिक्लेरेशन के साथ उसे प्रारंभ किया जाता है तो ऐरे निम्न प्रकार से प्रारंभ होगा : `type array-name[size] = { list of values };`

लिस्ट में मानो को कोमा से अलग किया जाता है उदाहरण के लिए

```
int number[3] = { 0,5,4 };
```

ऊपर दिए गए स्टेटमेंट में 3 आकार का एक नंबर नाम का ऐरे है और हर तत्व को वैल्यू आवंटित होगी। लिस्ट में वैल्यू की संख्या ऐरे साईज की तुलना में कम है, तो यह केवल कुछ ऐरे तत्वो को वैल्यू आवंटित करेगा। शेष तत्वों को स्वचालित रूप से शून्य आवंटित हो जायेगा।

याद रखें, यदि घोषित आकार की तुलना में अधिक वैल्यू है, तो एक त्रुटि का उत्पादन होगा।

रन टाइम प्रारंभ: एक ऐरे को स्पष्ट रूप से चलाने के लिए रन टाइम आरंभ किया जा सकता है उदाहरण के लिए निम्नलिखित सी प्रोग्राम के खंड पर विचार करें।

```
for(i=0;i<10;i++)
{
scanf(" %d ", &x[i] );
}
```

उदाहरण के लिए ऊपर कीबोर्ड से वैल्यू देते हैं रन टाइम में लूपिंग स्टेटमेंट जरूरी है असाइनमेंट ऑपरेटर की सहायता से एक एक वैल्यू ऐरे में स्टोर करते हैं

एक आयामी ऐरे का प्रोग्राम:

```
/* ऐरे में तत्वों को स्टोर करने और प्रिंट करने के लिए सरल C प्रोग्राम */
#include<stdio.h>
void main()
{
int array[5],i;

printf("Enter 5 numbers to store them in array \n");

for(i=0;i<5;i++)
{
scanf("%d",&array[i]);
}

printf("Element in the array are - \n \n");

for(i=0;i<5;i++)
{
printf("Element stored at a[%d] = %d \n",i,array[i]);
}
getch();
}
```

इनपुट(Input)– Enter 5 elements in the array – 23 45 32 25 45

आउटपुट (Output) – Elements in the array are –

Element stored at a[0]-23

Element stored at a[1]-45

Element stored at a[2]-32

Element stored at a[3]-25

Element stored at a[4]-45

बहु आयामी ऐरे: ऐरे का ऐरे एक बहुआयामी ऐरे कहलाता है। सामान्य रूप से बहुआयामी ऐरे की घोषणा निम्न प्रकार से होती है।

type variable-name [size1] [size2] --- [sizeN];

बहुआयामी ऐरे का सरलतम रूप दो आयामी ऐरे है उदाहरण:

int x [3] [4];

उपरोक्त x एक दो आयामी (2डी) ऐरे है। ऐरे में 12 तत्व है। यहाँ x 3 पंक्ति के साथ तालिका के रूप में ऐरे है। और प्रत्येक पंक्ति में 4 स्तंभ है।

| | Column 1 | Column 2 | Column 3 | Column 4 |
|-------|----------|----------|----------|----------|
| Row 1 | x[0][0] | x[0][1] | x[0][2] | x[0][3] |
| Row 2 | x[1][0] | x[1][1] | x[1][2] | x[1][3] |
| Row 3 | x[2][0] | x[2][1] | x[2][2] | x[2][3] |

दो आयामी (2डी) ऐरे का प्रारंभ: एक आयामी ऐरे की तरह, 2डी ऐरे को भी दोनों प्रकार (कंपाइल टाइम व रन टाइम) से प्रारंभ किया जा सकता है

कंपाइल टाइम आरंभीकरण –जब एक ऐरे के डिक्लैरेशन के साथ उसे प्रारंभ किया जाता है तो दो आयामी ऐरे निम्न प्रकार से प्रारंभहोगा :

```
int table-[2][3] = {
{ 0, 2, 5}
```

```
{ 1, 3, 0}
};
```

रन टाइम आरंभीकरण—एक ऐरे को स्पष्ट रूप से चलाने के लिए रन टाइम आरंभ किया जा सकता है दो आयामी ऐरे को लूप स्ट्रक्चर की मदद से आरम्भ करते हैं। दो लूप स्ट्रक्चर उपयोग में ली जाती है। जिसमें आउटर लूप पक्ति के लिए एंवम इनर लूप कॉलम के उपयोग में आती है। उदाहरण के लिए निम्नलिखित सी प्रोग्राम के खंड पर विचार करें।

```
for(i=0;i<3;i++)
{
for(j=0;j<3;j++)
{
scanf("%d",&ar1[i][j]);
}
}
```

2डी ऐरे का प्रोग्राम:

```
/* 2-डी ऐरे का सी प्रोग्राम */

#include<stdio.h>
#include<conio.h>
void main()
{
int array[3][3],i,j,count=0;

/* Run time Initialization */
for(i=1;i<=3;i++)
{
for(j=1;j<=3;j++)
{
count++;
array[i][j]=count;
printf("%d \t",array[i][j]);
}
printf("\n");
}
```

```

    getch();
}

```

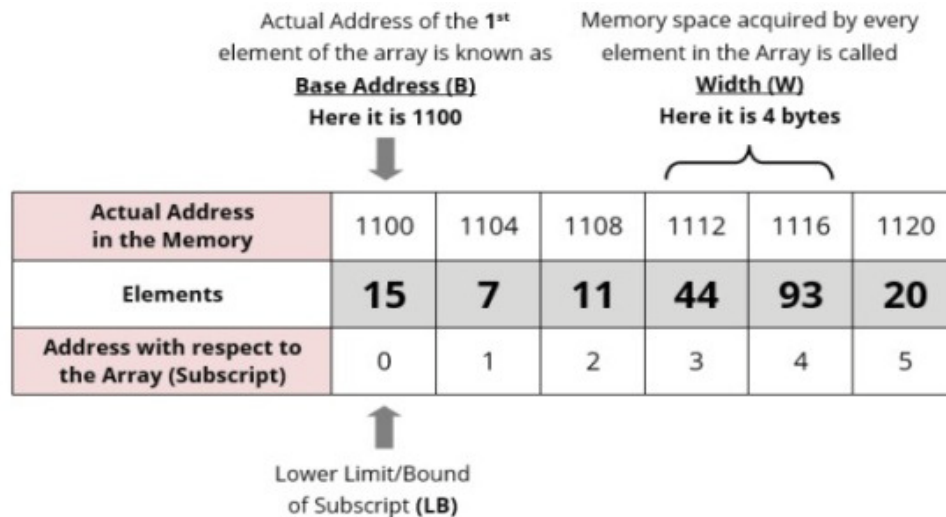
Output –

```

1  2  3
4  5  6
7  8  9

```

एकल (एक) आयामी ऐरे में पता गणना:



एक ऐरे "A [I]" के एक तत्व की गणना निम्न सूत्र के उपयोग से करते हैं—

$$\text{Address of A [I]} = B + W * (I - LB)$$

Where,

B = आधार पता

W = ऐरे में उपस्थित एक तत्व की स्टोरेज साईज (बाइट में)

I = जिस तत्व का पता ज्ञात करना है उसका सबस्क्रिप्ट

LB = नीचली सीमा/उपलब्ध नहीं होने पर शून्य माने 0 (शून्य)

उदाहरण:

एक ऐरे [1300 --- --1900] का आधार पता 1020 और प्रत्येक तत्व का आकार मैमोरी में 2 बाइट्स के रूप में है। B [1700], का पता गणना किजिए

उतर :

दिए गए मान निम्न है $B = 1020, LB = 1300, W = 2, I = 1700$

$$A [I] \text{ का पता} = B + W * (I - LB)$$

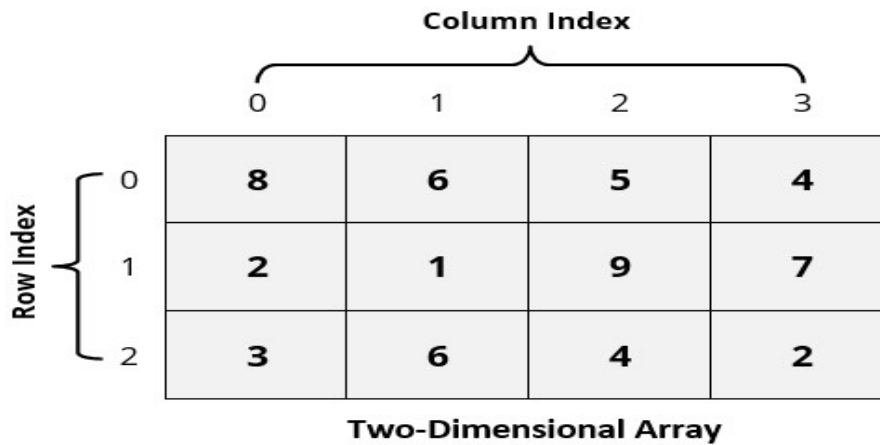
$$= 1020 + 2 * (1700 - 1300)$$

$$= 1020 + 2 * 400$$

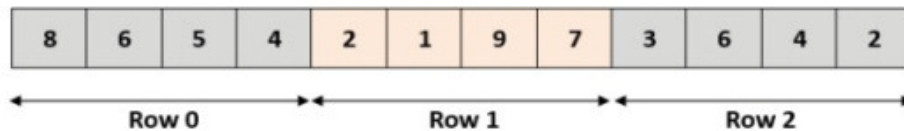
$$= 1020 + 800$$

$$= 1820 \text{ [Ans]}$$

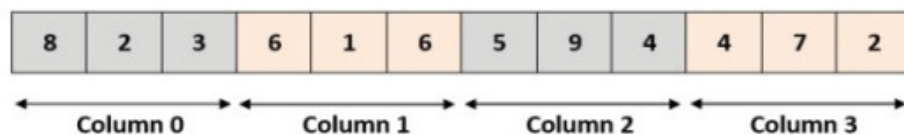
मल्टी (दो) आयामी ऐरे में पता गणना:मैमोरी में एक 2-डी ऐरे के तत्वों को संग्रह करते समय इन्हें क्रमिक मैमोरी लोकेशन आवंटित किये जाते हैं। इसलिए उसके भंडारण को सक्षम करने के लिए 2-डी ऐरे को लीनियराइज करते हैं। लीनियराइज करने के दो तरीके होते हैं। रो (पंक्ति) मेजर और कॉलम (स्तंभ) मेजर।



Row-Major (Row Wise Arrangement)



Column-Major (Column Wise Arrangement)



ऐरे के किसी तत्व "A [I] [J]" के पता की गणना नीचे दिए गए दो प्रकार से की जा सकती है

(क) पंक्ति प्रमुख प्रणाली (Row Major System)

(ख) कॉलम प्रमुख प्रणाली (Column Major System)

पंक्ति प्रमुख प्रणाली:

पंक्ति प्रमुख प्रणाली में एक लोकेशन का पता निम्न सूत्र का उपयोग करके किया जाता है:

$$A [I][J] \text{ तत्व का पता} = B + W * [N * (I - Lr) + (J - Lc)]$$

स्तंभ (कॉलम) प्रमुख प्रणाली:

कॉलम प्रमुख प्रणाली में एक लोकेशन का पता निम्न सूत्र का उपयोग करके किया जाता है:

$$A [I][J] \text{ तत्व का पता} = B + W * [(I - Lr) + M * (J - Lc)]$$

यहाँ पे,

B = आधार पता

I = जिस तत्व का पता ज्ञात करना है उसका पंक्ति सबस्क्रिप्ट

J = जिस तत्व का पता ज्ञात करना है उसका स्तंभ सबस्क्रिप्ट

W = ऐरे में उपस्थित एक तत्व की स्टोरजे साईज (बाइट में)

Lr = पंक्ति की नीचली सीमा / उपलब्ध नहीं होने पर शून्य माने 0 (शून्य)

Lc = स्तंभ की नीचली सीमा / उपलब्ध नहीं होने पर शून्य माने 0 (शून्य)

M = मैट्रिक्स में पंक्तियों की संख्या

N = मैट्रिक्स में स्तंभों की संख्या

नोट: एक मैट्रिक्स में आमतौर पर पंक्तियों और स्तंभों की संख्या (इस तरह A [20] [30] या A[40] [60]), दी जाती है

लेकिन A[Lr- - - - - Ur, Lc- - - - - Uc] के रूप में दिया जाता है, तो पंक्तियों और स्तंभों की संख्या निम्नलिखित तरीकों का उपयोग कर गणना कर करते हैं

$$\text{पंक्तियाँ (M) की संख्या की गणना} = (Ur - Lr) + 1$$

$$\text{स्तंभों (N) की संख्या की गणना} = (Uc - Lc) + 1$$

एवं अन्य प्रक्रिया आवश्यकतानुसार पंक्ति मेजर और स्तंभ मेजर समान रहेगी

उदाहरण:

एक ऐरे ,X[-1510, 15 40], जिसमें एक बाइट स्टोरेज की आवश्यकता है। अगर शुरुआत स्थान 1500 है तो लोकेशन x[15] [20], ज्ञात किजिए।

$$M = (Ur - Lr) + 1 = [10 - (- 15)] + 1 = 26$$

$$N = (Uc - Lc) + 1 = [40 - 15] + 1 = 26$$

(I) उपरोक्त की कॉलम मेजर गणना:

दिए गए मान हैं $B = 1500$, $W = 1$ byte, $I = 15$, $J = 20$, $Lr = -15$, $Lc = 15$, $M = 26$

$$\begin{aligned} A [I][J] \text{ का पता} &= B + W * [(I - Lr) + M * (J - Lc)] \\ &= 1500 + 1 * [(15 - (-15)) + 26 * (20 - 15)] = 1500 + 1 * [30 + 26 * 5] = \\ &= 1500 + 1 * [160] = 1660 \text{ [Ans]} \end{aligned}$$

(II) उपरोक्त की पक्ति मेजर गणना:

दिए गए मान हैं $B = 1500$, $W = 1$ byte, $I = 15$, $J = 20$, $Lr = -15$, $Lc = 15$, $N = 26$

$$\begin{aligned} A [I][J] \text{ का पता} &= B + W * [N * (I - Lr) + (J - Lc)] \\ &= 1500 + 1 * [26 * (15 - (-15)) + (20 - 15)] = 1500 + 1 * [26 * 30 + 5] = \\ &= 1500 + 1 * [780 + 5] = 1500 + 785 \\ &= 2285 \text{ [Ans]} \end{aligned}$$

ऐरे पर बुनियादी ऑपरेशन: निम्नलिखित ऑपरेशन ऐरे पर किये जा सकते हैं

(क) ट्रवर्सिंग (**Traversing**): एक डाटा स्ट्रक्चर में मौजूद सभी डेटा तत्वों के प्रसंस्करण (प्रोसेसिंग) को ट्रवर्सिंग कहते हैं।

(ख) इनर्सशन (**Insertion**): इनर्सशन का अर्थ एक डाटा स्ट्रक्चर में एक नये डेटा तत्व को जोड़ना।

(ग) डिलिशन (**deletion**): डिलिशन का अर्थ एक डाटा स्ट्रक्चर में एक डेटा तत्व को हटाना यदि वह मौजूद है।

(घ) सर्च (**Search**): एक डाटा स्ट्रक्चर में निर्दिष्ट डेटा तत्व को खोजने को सर्च कहते हैं।

(ङ) अपडेट (**Update**)— दिए गए सूचकांक में एक तत्व अपडेट करता है।

ट्रवर्सिंग (Traversing): एक डाटा स्ट्रक्चर में मौजूद सभी डेटा तत्वों के प्रसंस्करण (प्रोसेसिंग) को ट्रवर्सिंग कहते हैं। निम्नलिखित एल्गोरिथ्म से लीनियर ऐरे को ट्रवर्स कर सकते हैं।

1. Repeat For $I = LB$ to UB
2. Apply PROCESS to $A[I]$
- [End of For Loop]
3. Exit

इनर्सशन (Insertion): इनर्सशन का अर्थ एक डाटा स्ट्रक्चर में एक नये डेटा तत्व को जोड़ना। निम्नलिखित एल्गोरिथ्म से लीनियर ऐरे में इनर्सट कर सकते हैं।

Algorithm: Let LA be a Linear Array (unordered) with N elements and K is a positive integer such that $K \leq N$. Following is the algorithm where ITEM is inserted into the Kth position of LA –

1. Start
2. Set $J = N$
3. Set $N = N + 1$
4. Repeat steps 5 and 6 while $J \geq K$
5. Set $LA[J + 1] = LA[J]$
6. Set $J = J - 1$
7. Set $LA[K] = \text{ITEM}$
8. Stop

C Program for Insertion:

```
#include <stdio.h>
```

```
main() {  
int LA[] = {1,3,5,7,8};  
int item = 10, k = 3, n = 5;  
int i = 0, j = n;  
  
printf("The original array elements are :\n");  
  
for(i = 0; i < n; i++) {  
printf("LA[%d] = %d \n", i, LA[i]);  
}  
  
n = n + 1;  
  
while(j >= k) {  
LA[j+1] = LA[j];  
j = j - 1;  
}  
  
LA[k] = item;  
  
printf("The array elements after insertion :\n");
```

```
for(i = 0; i<n; i++) {  
printf("LA[%d] = %d \n", i, LA[i]);  
}  
}
```

जब उपरोक्त कोड कम्पायल और रन होगा तो आउटपुट निम्नानुसार होगा:

The original array elements are :

LA[0] = 1

LA[1] = 3

LA[2] = 5

LA[3] = 7

LA[4] = 8

The array elements after insertion :

LA[0] = 1

LA[1] = 3

LA[2] = 5

LA[3] = 10

LA[4] = 7

LA[5] = 8

डिलिशन (deletion): डिलिशन का अर्थ एक डाटा स्ट्रक्चर में एक डेटा तत्व को हटाना यदि वह मौजूद है। निम्नलिखित एल्गोरिथ्म से लीनियर ऐरे के तत्वों को डिलीट कर सकते हैं।

Algorithm: consider LA is a linear array with N elements and K is a positive integer such that $K \leq N$. Following is the algorithm to delete an element available at the Kth position of LA.

1. Start
2. Set $J = K$
3. Repeat steps 4 and 5 while $J < N$
4. Set $LA[J-1] = LA[J]$
5. Set $J = J+1$
6. Set $N = N-1$

7. Stop

C Program for Deletion:

```
#include <stdio.h>
main() {
int LA[] = {1,3,5,7,8};
int k = 3, n = 5;
int i, j;
printf("The original array elements are :\n");

for(i = 0; i<n; i++) {
printf("LA[%d] = %d \n", i, LA[i]);
}

j = k;

while( j < n) {
LA[j-1] = LA[j];
j = j + 1;
}

n = n -1;

printf("The array elements after deletion :\n");

for(i = 0; i<n; i++) {
printf("LA[%d] = %d \n", i, LA[i]);
}
}
```

जब उपरोक्त कोड कम्पायल और रन होगा तो आउटपुट निम्नानुसार होगा:

The original array elements are :

LA[0] = 1

LA[1] = 3

LA[2] = 5

LA[3] = 7

LA[4] = 8

The array elements after deletion :

LA[0] = 1

LA[1] = 3

LA[2] = 7

LA[3] = 8

सर्च (Search): एक डाटा स्ट्रक्चर में निर्दिष्ट डेटा तत्व को खोजने को सर्च कहते हैं लीनियर ऐरे में सर्च दो प्रकार की होती है

(क) लीनियर सर्च

(ख) बाइनरी सर्च

लीनियर सर्च : लीनियर सर्च बुनियादी और सरल सर्च एल्गोरिथ्म है। लीनियर सर्च में तत्व और मान को तब तक सर्च करते हैं जब तक मिल नहीं जाता हैं इसमें दिये गये तत्वों को ऐरे में उपलब्ध सभी तत्वों से तुलना करते हैं एवं मिलान होने पर ऐरे इन्डेक्स का मान प्राप्त होता है अन्यथा -1। लीनियर सर्च सॉर्टेड और अनसॉर्टेड मानों पर लागू करते हैं। जब तत्वों की संख्या कम हो। लीनियर सर्च की निम्नलिखित एल्गोरिथ्म है।

Consider LA is a linear array with N elements and K is a positive integer such that $K \leq N$. Following is the algorithm to find an element with a value of ITEM using sequential search

1. Start
2. Set J = 0
3. Repeat steps 4 and 5 while $J < N$
4. IF LA[J] is equal ITEM THEN GOTO STEP 6
5. Set J = J + 1
6. PRINT J, ITEM
7. Stop

C Program for Searching:

```
#include <stdio.h>
main() {
int LA[] = {1,3,5,7,8};
int item = 5, n = 5;
```

```

int i = 0, j = 0;

printf("The original array elements are :\n");

for(i = 0; i<n; i++) {
printf("LA[%d] = %d \n", i, LA[i]);
}

while( j < n){
if( LA[j] == item ) {
break;
}

j = j + 1;
}

printf("Found element %d at position %d\n", item, j+1);
}

```

जब उपरोक्त कोड कम्पायल और रन होगा तो आउटपुट निम्नानुसार होगा:

Output

The original array elements are:

LA[0] = 1

LA[1] = 3

LA[2] = 5

LA[3] = 7

LA[4] = 8

Found element 5 at position 3

बाइनरी सर्च: बाइनरी सर्च सॉर्टेड ऐरे या लिस्ट पर लागू किया जाता है। सर्वप्रथम हम दिये गये तत्व की ऐरे के बीच के तत्व से तुलना करते हैं यदि तत्व के मान का मिलान हो जाता है तो ऐरे का इनडेक्स मान रिटर्न करता है। यदि तत्व का मान कम है तो निचले आधे हिस्से में होगा अन्यथा ऊपरी आधे हिस्से में होगा। बाइनरी सर्च का उपयोग तत्वों की संख्या अधिक होने पर किया जाता है निम्नलिखित बाइनरी सर्च की एल्गोरिथ्म है।

Compare x with the middle element.

If x matches with middle element, we return the mid index.

Else If x is greater than the mid element, then x can only lie in right half subarray after the mid element. So we recur for right half.

Else (x is smaller) recur for the left half.

C Program for Binary Search:

```
#include <stdio.h>

#define MAX 20

// array of items on which linear search will be conducted.
int intArray[MAX] =
{1,2,3,4,6,7,9,11,12,14,15,16,17,19,33,34,43,45,55,66};

void printline(int count) {
int i;

for(i = 0;i <count-1;i++) {
printf("=");
}

printf("\n");
}

int find(int data) {
int lowerBound = 0;
int upperBound = MAX -1;
int midPoint = -1;
int comparisons = 0;
int index = -1;

while(lowerBound <= upperBound) {
printf("Comparison %d\n" , (comparisons +1) );
printf("lowerBound      :      %d,      intArray[%d]      =
%d\n",lowerBound,lowerBound,
intArray[lowerBound]);
printf("upperBound      :      %d,      intArray[%d]      =
%d\n",upperBound,upperBound,
intArray[upperBound]);
```

```
comparisons++;

// compute the mid point
// midPoint = (lowerBound + upperBound) / 2;
midPoint = lowerBound + (upperBound - lowerBound) / 2;

// data found
if(intArray[midPoint] == data) {
index = midPoint;
break;
} else {
// if data is larger
if(intArray[midPoint] < data) {
// data is in upper half
lowerBound = midPoint + 1;
}
// data is smaller
else {
// data is in lower half
upperBound = midPoint -1;
}
}
}
printf("Total comparisons made: %d" , comparisons);
return index;
}

void display() {
int i;
printf("[");

// navigate through all items
for(i = 0;i<MAX;i++) {
printf("%d ",intArray[i]);
}

printf("]\n");
}
```

```
main() {
printf("Input Array: ");
display();
println(50);

//find location of 1
int location = find(55);

// if element was found
if(location != -1)
printf("\nElement found at location: %d" ,(location+1));
else
printf("\nElement not found.");
}
```

जब उपरोक्त कोड कम्पायल और रन होगा तो आउटपुट निम्नानुसार होगा:

Input Array: [1 2 3 4 6 7 9 11 12 14 15 16 17 19 33 34 43 45 55 66]

Comparison 1

lowerBound : 0, intArray[0] = 1

upperBound : 19, intArray[19] = 66

Comparison 2

lowerBound : 10, intArray[10] = 15

upperBound : 19, intArray[19] = 66

Comparison 3

lowerBound : 15, intArray[15] = 34

upperBound : 19, intArray[19] = 66

Comparison 4

lowerBound : 18, intArray[18] = 55

upperBound : 19, intArray[19] = 66

Total comparisons made: 4

Element found at location: 19

अपडेट (Update)– दिए गए सूचकांक में एक तत्व अपडेट करता है। निम्नलिखित एल्गोरिथ्म एक तत्व को ऐसे में अपडेट करता है

Consider LA is a linear array with N elements and K is a positive integer such that $K \leq N$.

Following is the algorithm to update an element available at the Kth position of LA.

1. Start
2. Set $LA[K-1] = \text{ITEM}$
3. Stop

C Program for Updation:

```
#include <stdio.h>
main() {
int LA[] = {1,3,5,7,8};
int k = 3, n = 5, item = 10;
int i, j;

printf("The original array elements are :\n");

for(i = 0; i<n; i++) {
printf("LA[%d] = %d \n", i, LA[i]);
}

LA[k-1] = item;

printf("The array elements after updation :\n");

for(i = 0; i<n; i++) {
printf("LA[%d] = %d \n", i, LA[i]);
}
}
```

जब उपरोक्त कोड कम्पायल और रन होगा तो आउटपुट निम्नानुसार होगा:

Output

The original array elements are :

LA[0] = 1

LA[1] = 3

LA[2] = 5

LA[3] = 7

LA[4] = 8

The array elements after updation :

LA[0] = 1

LA[1] = 3

LA[2] = 10

LA[3] = 7

LA[4] = 8

'C' में करैक्टर स्ट्रिंग: स्ट्रिंग्स वास्तव में एक आयामी करैक्टर ऐरे है। जिसके अन्त में Null करैक्टर '\0' होता है।

निम्नलिखित डिक्लेरेशन और इनिशलाईजेशन "Hello" शब्द से बनी स्ट्रिंग क्रियेट करता है। ऐरे के अन्त में Null करैक्टर जोड़ने के लिए करैक्टर स्ट्रिंग की लम्बाई "Hello" शब्द में कुल अक्षरो की संख्या से एक अधिक है।

```
char greeting[6] = {'H', 'e', 'l', 'l', 'o', '\0'};
```

```
char greeting[] = "Hello";
```

इस स्ट्रिंग का मैमोरी में प्रदर्शन निम्नानुसार है।

| Index | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|----------|---------|---------|---------|---------|---------|---------|
| Variable | H | e | l | l | o | \0 |
| Address | 0x23451 | 0x23452 | 0x23453 | 0x23454 | 0x23455 | 0x23456 |

वास्तव में आप स्ट्रिंग के अंत में Null करैक्टर को इन्सर्ट नहीं करते, सी कम्पायलर स्वचालित रूप से स्ट्रिंग के अंत में Null करैक्टर को इन्सर्ट कर देता है जब यह ऐरे को इनिशलाईज करता है। उपरोक्त स्ट्रिंग को प्रिन्ट करना –

```
#include <stdio.h>
```

```
int main () {
```

```
char greeting[6] = {'H', 'e', 'l', 'l', 'o', '\0'};
```

```
printf("Greeting message: %s\n", greeting );
```



```
return 0;
}
```

जब उपरोक्त कोड कम्पायल और रन होगा तो आउटपुट निम्नानुसार होगा:

Greeting message: Hello

सी भाषा में निम्नलिखित फंक्शन होते हैं।

| क्र.स. | फंक्शन | उद्देश्य |
|--------|-----------------|---|
| 1 | strcpy(s1, s2); | स्ट्रिंग s2 को s1 में कोपी करता है। |
| 2 | strcat(s1, s2); | स्ट्रिंग s1 के अन्त में s2 को जोड़ता है। |
| 3 | strlen(s1); | s1 स्ट्रिंग की लम्बाई को बताता है। |
| 4 | strcmp(s1, s2); | यदि स्ट्रिंग s1 एवं s2 समान है तो 0 रिटर्न करता है अन्यथा यदि s1 < s2 तो 0 से कम, और यदि s1 > s2 तो 0 से ज्यादा रिटर्न करता है। |
| 5 | strchr(s1, ch); | स्ट्रिंग s1 में करेक्टर ch की पहली आवृत्ति का पॉइन्टर देता है। |
| 6 | strstr(s1, s2); | स्ट्रिंग s1 में स्ट्रिंग s2 की पहली आवृत्ति का पॉइन्टर देता है। |

निम्नलिखित उदाहरण उपरोक्त फंक्शनों में से कुछ का उपयोग दर्शाते हैं।

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>

int main () {

char str1[12] = "Hello";
char str2[12] = "World";
char str3[12];
int len ;

/* copy str1 into str3 */
strcpy(str3, str1);
printf("strcpy( str3, str1) : %s\n", str3 );
```

```

/* concatenates str1 and str2 */
strcat( str1, str2);
printf("strcat( str1, str2):  %s\n", str1 );

/* total length of str1 after concatenation */
len = strlen(str1);
printf("strlen(str1) : %d\n", len );

return 0;
}

```

जब उपरोक्त कोड कम्पायल और रन होगा तो आउटपुट निम्नानुसार होगा:

```

strcpy( str3, str1) : Hello
strcat( str1, str2): HelloWorld
strlen(str1) : 10

```

स्टैटिक और डायनेमिक मैमोरी अलोकेशन (आबंटन): डायनेमिक मैमोरी अलोकेशन रन टाइम पर किया जाता है। जबकि स्टैटिक मैमोरी अलोकेशन रन टाइम से पहले किया जाता है, लेकिन वेरिएबल के मानों को रन टाइम पर बदला जा सकता है। स्टैटिक मैमोरी अलोकेशन रनिंग टाइम में बचत करता है, लेकिन सभी मामलों में यह संभव नहीं हो सकता है। डायनेमिक मैमोरी अलोकेशन इसकी मैमोरी को हीप में सहेजता है और स्टैटिक मैमोरी अलोकेशन इसके डेटा को मैमोरी के डेटा सेगमेंट में सहेजता है।

```

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main ()
{
//static allocation example using integer array.
int arr[5]; // static memory allocation memory allocated before execution,
the size of array should be initialized
for ( int j = 0; j<5; j++) //Waste of memory can be occurred.
{
printf("Enter number for Static Array %d: " ,j);
scanf("%d", &arr[j]);
}
}

```

```
printf("\nThe Static Array is: \n");
for ( int j = 0; j<5; j++)
{
printf("The value of %d is %d\n", j, arr[j]);
}

//dynamic allocation example using integer array
int* array;
int n, i;
printf("\n-----\n\nDynamic Allocation\n");
printf("Enter the number of elements: ");
scanf("%d", &n);
array = (int*) malloc(n*sizeof(int)); //memory is allocated during the
execution of the program
//Less Memory space required.
for (i=0; i<n; i++) {
printf("Enter number %d: ", i);
scanf("%d", &array[i]);
}

printf("\nThe Dynamic Array is: \n");

for (i=0; i<n; i++) {
printf("The value of %d is %d\n", i, array[i]);
}
printf("Size= %d\n", i);

system("PAUSE");
return 0;
}
```

मैमोरी अलोकेशन के फंक्शन: सी प्रोग्रामिंग भाषा में मैमोरी अलोकेशन और प्रबन्धन के लिए कई फंक्शन होते हैं। यह फंक्शन <stdlib.h> हेडर फाइल में होते हैं।

| क्र.स. | फंक्शन और विवरण |
|--------|--|
| 1 | <code>void *calloc(int num, int size);</code> num तत्वों का एक ऐरे आवंटित करता है। जिसकी size बाइट में होगी। |
| 2 | <code>void free(void *address);</code> दिये गये पते के मैमोरी ब्लोक को फ्री करता है। |
| 3 | <code>void *malloc(int num);</code> num तत्वों का एक ऐरे आवंटित करता है। जिसकी size बाइट में होगी एवं अनिश्चित लाईज होगी। |
| 4 | <code>void *realloc(void *address, int newsiz);</code> दुबारा मैमोरी अलोकेशन के काम आता है। |

निम्नलिखित प्रोग्राम डायनेमिक मैमोरी अलोकेशन का फंक्शन के साथ उदाहरण है।

1.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
```

```
int main() {
```

```
char name[100];
char *description;
```

```
strcpy(name, "Zara Ali");
```

```
/* allocate memory dynamically */
description = malloc( 200 * sizeof(char) );
```

```
if( description == NULL ) {
    fprintf(stderr, "Error - unable to allocate required memory\n");
}
else {
```

```
strcpy( description, "Zara ali a DPS student in class 10th");
}
printf("Name = %s\n", name );
printf("Description: %s\n", description );
}
```

जब उपरोक्त कोड कम्पायल और रन होगा तो आउटपुट निम्नानुसार होगा:

Name = Zara Ali

Description: Zara ali a DPS student in class 10th

उपरोक्त प्रोग्राम को निम्नानुसार calloc(); फंक्शन का उपयोग करके भी लिखा जा सकता है।

```
calloc(200, sizeof(char));
```

आप किसी भी साईज की मैमोरी अलोकेट कर सकते हैं। और आपका इस पर पूर्ण नियंत्रण होता है। जबकि इसके विपरीत ऐरे में एक बार इसकी साईज को परिभाषित करने के बाद बदल नहीं सकते हैं।

2.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
```

```
int main() {
```

```
char name[100];
char *description;
```

```
strcpy(name, "Angad");
```

```
/* allocate memory dynamically */
```

```
description = malloc( 30 * sizeof(char) );
```

```
if( description == NULL ) {
```

```
fprintf(stderr, "Error - unable to allocate required memory\n");
}
```

```

else {
strcpy( description, "Angad is a cute Boy.");
}

/* suppose you want to store bigger description */
description = realloc( description, 100 * sizeof(char) );

if( description == NULL ) {
fprintf(stderr, "Error - unable to allocate required memory\n");
}
else {
strcat( description, "He is in 1st Class");
}

printf("Name = %s\n", name );
printf("Description: %s\n", description );

/* release memory using free() function */
free(description);
}

```

जब उपरोक्त कोड कम्पायल और रन होगा तो आउटपुट निम्नानुसार होगा:

Name = Angad

Description: Angad is a cute Boy.He is in 1st Class.

'C' में पॉइन्टर (Pointers): पॉइन्टर एक वेरिएबल है जिसका मान अन्य वेरिएबल का ऐड्रेस (मैमोरी लोकेशन का ऐड्रेस) होता है। किसी भी अन्य वेरिएबल और कॉन्स्टेन्ट कि तरह पॉइन्टर को भी उपयोग में लेने से पहले इसे डिक्लेयर करना आवश्यक है। पॉइन्टर डिक्लेरेशन का साधारण रूप निम्नानुसार है।

`type *var-name;`

यहाँ `type` पॉइन्टर प्रकार है। यह सी के मान्य डेटा प्रकारों में से होना चाहिये और `var-name` पॉइन्टर वेरिएबल का नाम है। पॉइन्टर को डिक्लेयर करने के लिए उपयोग में लिया जाने वाला तारांकन `**` गुणा में उपयोग लिये जाने वाले तारांकन चिन्ह के समान ही है कुछ मान्य पॉइन्टर डिक्लेरेशन निम्नानुसार है

```
int *ip; /* pointer to an integer */
double *dp; /* pointer to a double */
float *fp; /* pointer to a float */
char *ch /* pointer to a character */
```

सभी पॉइन्टरों के मानों का डेटा प्रकार एक ही होता है, यह एक लॉग हेक्साडेसिमल नम्बर होता है और यह एक मेमोरी पते को प्रदर्शित करता है। विभिन्न डेटा प्रकारों के पॉइन्टरों के बीच फर्क सिर्फ उनके द्वारा पॉइंट किये गये वेरिएबल और कॉन्सटेन्ट के डेटा प्रकार में ही होता है।

निम्नलिखित उदाहरण पॉइन्टर वेरिएबल के उपयोग को प्रदर्शित करता है।

```
#include <stdio.h>

int main () {

int var = 20; /* actual variable declaration */
int *ip; /* pointer variable declaration */

ip = &var; /* store address of var in pointer variable*/

printf("Address of var variable: %x\n", &var );

/* address stored in pointer variable */
printf("Address stored in ip variable: %x\n", ip );

/* access the value using the pointer */
printf("Value of *ip variable: %d\n", *ip );

return 0;
}
```

जब उपरोक्त कोड कम्पायल और रन होगा तो आउटपुट निम्नानुसार होगा:

Address of var variable: bffd8b3c

Address stored in ip variable: bffd8b3c

Value of *ip variable: 20

NULL पॉइन्टर:

यदि आपके पास पॉइन्टर वेरिएबल को असाइन करने के लिए कोई सही पत्ता नहीं हो तब इसे NULL वैल्यू असाइन करनी चाहिए। यह वेरिएबल डिक्लेरेशन के समय पर किया जाता है। पॉइन्टर वेरिएबल जिसे NULL वैल्यू असाइन की गई है उसे NULL पॉइन्टर कहते हैं।

NULL पॉइन्टर एक शून्य मान वाला कॉन्स्टेन्ट होता है और यह कई मानक लाइब्रेरी में परिभाषित हैं

निम्नलिखित प्रोग्राम पर विचार करें।

```
#include <stdio.h>
int main () {
int *ptr = NULL;
printf("The value of ptr is : %x\n", ptr );
return 0;
}
```

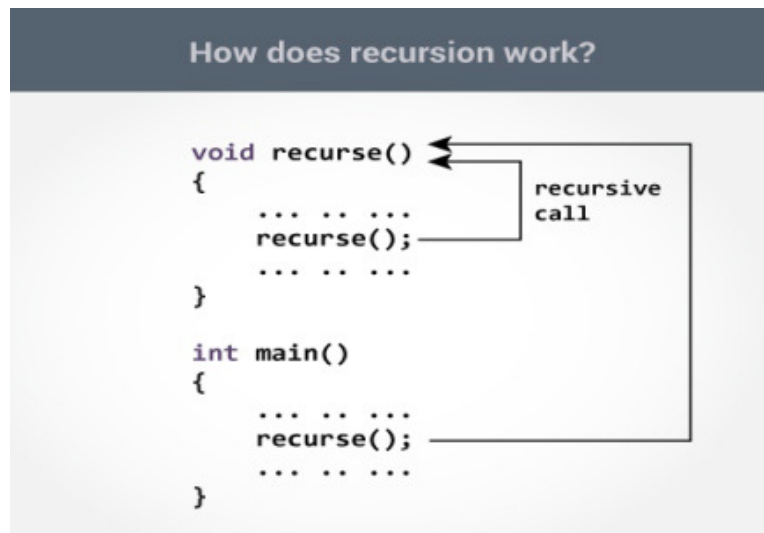
जब उपरोक्त कोड कम्पायल और रन होगा तो आउटपुट निम्नानुसार होगा:

The value of ptr is 0

पॉइन्टर को जाँचने के लिए if स्टेटमेंट का उपयोग निम्नानुसार किया जा सकता है:

```
if(ptr) /* succeeds if p is not null */
if(!ptr) /* succeeds if p is null */
```

'C' में **Recursion**(रिकर्शन):रिकर्शन स्व-समान (self-similar) तरीके से आइटमों को दोहराने की एक प्रक्रिया है। प्रोग्रामिंग भाषाओं में यदि एक प्रोग्राम आपको एक ही फंक्शन के अंदर उसी फंक्शन को कॉल करने की अनुमति देता है तब इसे रिकर्शन फंक्शन के रूप में जाना जाता है। अन्य शब्दों में जब एक फंक्शन अपने आप को ही कॉल करता है तो इसे रिकर्सिव फंक्शन कहते हैं।



रिकर्शन निम्नानुसार काम करता है:

```
void recurse()
```

```
{
```

```
... ..
```

```
recurse();
```

```
... ..
```

```
}
```

```
int main()
```

```
{
```

```
... ..
```

```
recurse();
```

```
... ..
```

```
}
```

रिकर्शन फंक्शन के लिए शर्तें:

1. सभी रिकर्शन फंक्शन में एक बेस मानदंड (Termination condition) होनी आवश्यक है और इसके लिए वह खुद को कॉल नहीं करना चाहिए।
2. जब भी एक फंक्शन खुद को कॉल करे तब यह बेस मानदंड के करीब आये।

रिकर्शन के उदाहरण निम्नानुसार हैं:

(क) फिबोनेकी सीरीज (Fibonacci Series)

(ख) बिनोमिअल कोफिसिएंट (Binomial coefficient)

(ग) GCD

(क) फिबोनेकी सीरीज

फिबोनेकी सीरीज कि संख्याएँ निम्नानुसार पूर्णांक अनुक्रम में हैं:

0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, 89

फिबोनेकी सीरीज में पहले दो नंबर 0 और 1 हैं और प्रत्येक बाद वाला नंबर पिछले दो नंबरों का योग है। गणितीय संदर्भ में, फिबोनेकी संख्याओं कि Nth टर्म निम्नानुसार रेकरेंस संबंध द्वारा परिभाषित है:

$\text{fibonacci}(N) = \text{फिबोनेकी संख्याओं कि } N\text{th टर्म}$

$\text{fibonacci}(N) = \text{fibonacci}(N - 1) + \text{fibonacci}(N - 2);$

जहाँ पर, $\text{fibonacci}(0) = 0$ और $\text{fibonacci}(1) = 1$

निम्नलिखित प्रोग्राम फिबोनैकी संख्याओं कि Nth टर्म निकालने के लिए रिकर्शन का उपयोग करता है। Nth फिबोनैकी संख्या निकालने के लिए यह सर्वप्रथम (N-1)th और (N-2)th ज्ञात करता है और फिर दोनों का योग करता है।

रिकर्शन का उपयोग करके फिबोनैकी सीरीज को Nth टर्म तक प्रिंट करने के लिए सी प्रोग्राम: निम्नलिखित प्रोग्राम, उपयोगकर्ता से स्केनफ फंक्शन का उपयोग करके इनपुट के रूप में फिबोनैकी सीरीज के पदों की संख्या को लेता है। इसमें ऊपर बातये अनुसार रिकर्शन का उपयोग करते हुए 'fibonacci' नामक यूजर परिभाषित फंक्शन है जो इनपुट के रूप में एक पूर्णांक N लेता है और Nth फिबोनैकी संख्या लौटता है। जब पदों की संख्या <2 होगी तब रिकर्शन समाप्त हो जाएगा क्योंकि फिबोनैकी सीरीज के पहले दो क्रम 0 और 1 होते हैं।

```
#include <stdio.h>
```

```
#include <conio.h>
```

```
int fibonacci(int term);
```

```
int main(){
```

```
int terms, counter;
```

```
printf("Enter number of terms in Fibonacci series: ");
```

```
scanf("%d", &terms);
```

```
/*
```

```
* Nth term = (N-1)th term + (N-2)th term;
```

```
*/
```

```
printf("Fibonacci series till %d terms\n", terms);
```

```
for(counter = 0; counter < terms; counter++){
```

```
printf("%d ", fibonacci(counter));
```

```
}
```

```
getch();
```

```
return 0;
```

```
}
```

```
/*
```

```
* Function to calculate Nth Fibonacci number
```

```
* fibonacci(N) = fibonacci(N - 1) + fibonacci(N - 2);
```

```
*/
```

```
int fibonacci(int term){
```

```
/* Exit condition of recursion*/
```

```
if(term < 2)
```

```
return term;
```

```
return fibonacci(term - 1) + fibonacci(term - 2);
```

```
}
```

Program Output

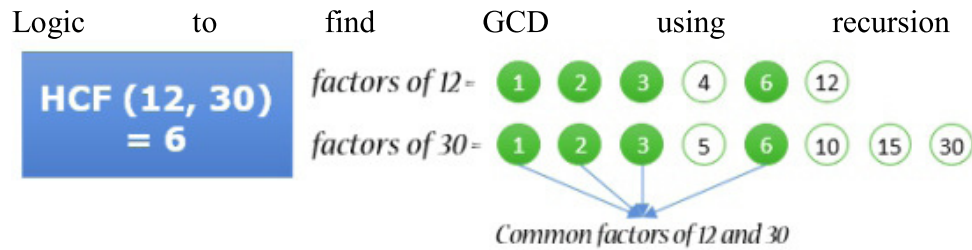
Enter number of terms in Fibonacci series: 9
Fibonacci series till 9 terms
0 1 1 2 3 5 8 13 21

(ख) बिनोमिअल कोफिसिएंट का प्रोग्राम:

```
#include<stdio.h>
int fact(int);
void main()
{
int n,r,f;
printf("enter value for n & r\n");
scanf("%d%d",&n,&r);
if(n<r)
printf("invalid input");
else f=fact(n)/(fact(n-r)*fact(r));
printf("binomial coefficient=%d",f);
}
int fact(int x)
{
if(x>1)
returnx*fact(x-1);
else return 1;
}
The sum of the 10 binomial coefficients of the form  $C_n^k$ 
45
```

(ग) दो नंबरो का **GCD** निकालना:

Input first number: 10
Input second number: 15
Output GCD: 5



GCD निकालना के लिए इयूक्लिडियन एल्गोरिथ्म:

Begin:

function gcd(a, b)

If (b = 0) then

return a

End if

Else

return gcd(b, a mod b);

End if

End function

End

Program to find GCD using recursion:

C program to find GCD (HCF) of two numbers using recursion:

```
#include <stdio.h>
```

```
/* Function declaration */
```

```
int gcd(int a, int b);
```

```
int main()
```

```
{
```

```
int num1, num2, hcf;
```

```
/* Reads two numbers from user */
```

```
printf("Enter any two numbers to find GCD: ");
```

```
scanf("%d%d", &num1, &num2);
```

```
hcf = gcd(num1, num2);
```

```
printf("GCD of %d and %d = %d\n", num1, num2, hcf);  
  
return 0;  
}
```

Recursive approach of euclidean algorithm to find GCD of two numbers:

```
int gcd(int a, int b)  
{  
if(b == 0)  
return a;  
else  
return gcd(b, a%b);  
}
```

Output:

Enter any two numbers to find GCD: 12

30

GCD of 12 and 30 = 6

महत्वपूर्ण बिंदु

- ऐरेसरूप डेटा तत्वों के परिमित क्रमों का एक संग्रह है जोकि क्रमिक मेमोरी स्थानों में संग्रहित होते हैं।
- मेमोरी में एक 2-डी ऐरे के तत्वों को संग्रह करते समय इन्हें क्रमिक मेमोरी लोकेशन आवंटित किये जाते हैं।
- एक डाटा स्ट्रक्चर में मौजूद सभी डेटा तत्वों के प्रसंस्करण (प्रोसेसिंग) को ट्रवर्सिंग कहते हैं।
- पॉइन्टरएक वेरिएबल है जिसका मान अन्य वेरिएबल का ऐड्रेस (मेमोरी लोकेशन का ऐड्रेस) होता है।

अभ्यासार्थ प्रश्न

वस्तुनिष्ठ प्रश्न

- प्र1 लीनियर सर्च में वर्स्ट केस कब होता है?
- (अ) आइटम ऐरे के बीच में हो
- (ब) आइटम ऐरे में बिल्कुल भी नहीं हो
- (स) आइटम ऐरे में पीछे हो
- (द) आइटम ऐरे में पीछे हो या बिल्कुल नहीं हो

- प्र2 लीनियर सर्च एल्गोरिथ्म की जटिलता है?
(अ) $O(n^2)$ (ब) $O(\log n)$
(स) $O(n \log n)$ (द) $O(n+1)$
- प्र3 लीनियर सर्च एल्गोरिथ्म में औसत मामले कब होते हैं
(अ) जब आइटम ऐरे के बीच में कहीं हो
(ब) जब आइटम ऐरे में बिल्कुल भी नहीं हो
(स) जब आइटम ऐरे के पिछले हिस्से में हो
(द) जब आइटम ऐरे के पिछले हिस्से में हो या नहीं हो
- प्र4 दिये गये मान से किसी तत्व के स्थान को ढूँढना है:
(अ) टर्बिस (ब) सर्च
(स) सॉर्ट (द) इनमें से कोई भी नहीं
- प्र5 निम्न में से कौन सा मामला जटिलता सिद्धांत में मौजूद नहीं है
(अ) सबसे अच्छा मामला (ब) सबसे खराब मामला
(स) औसत के मामले (द) अशक्त मामले

लघुत्तरात्मक प्रश्न

- प्र1 बाइनरी खोज की समय जटिलता क्या है?
प्र2 ऐरे से आपका क्या मतलब है?
प्र3 स्ट्रिंग क्या है?
प्र4 सूचक से आपका क्या मतलब है?
प्र5 गतिशील स्मृति आबंधन क्या है?

निबंधात्मक प्रश्न

- प्र1 उदाहरण के साथ दो आयामी ऐरे समझाओ।
प्र2 विस्तार से malloc फंक्शन को समझाओ।
प्र3 रिकर्शन के लिए कोनसा डेटा स्ट्रक्चर का उपयोग किया जाता है?
प्र4 बाइनरी सर्च, लीनियर सर्च से कयो बेहतर है?
प्र5 Character स्ट्रिंग को समझाओ।

उत्तरमाला

- उत्तर 1: द उत्तर 2: द उत्तर 3: अ
उत्तर 4: ब उत्तर 5: द

अध्याय 3

सॉर्टिंग(Sorting)

सॉर्टिंग (Sorting) एक विशेष स्वरूप में डेटा को व्यवस्थित करने को संदर्भित करता है। सॉर्टिंग एल्गोरिथम डेटा को एक विशेष क्रम में व्यवस्थित करने का तरीका निर्दिष्ट करती है। सबसे आम क्रम संख्यात्मक या वर्णानुक्रम हैं। यदि डेटा एक क्रमबद्ध तरीके से संग्रहित किया गया है तो सॉर्टिंग का सर्वाधिक महत्व डाटा सर्च को आसान बनाने में है। सॉर्टिंग डेटा को ओर अधिक पठनीय प्रारूप में प्रदर्शित करने के लिए भी प्रयोग कि जाती है। वास्तविक जीवन में सॉर्टिंग के कुछ उदाहरण हैं:

टेलीफोन निर्देशिका-

टेलीफोन निर्देशिका, लोगों के टेलीफोन नंबरों को उनके नाम के अनुसार क्रमबद्ध करके संग्रहीत करती है ताकी नामों को आसानी से सर्च किया जा सकता है।

शब्दकोश- शब्दकोश में शब्द वर्णमाला के क्रम में संग्रहीत किये जाते हैं इसलिए किसी भी शब्द को सर्च करना आसान हो जाता है।

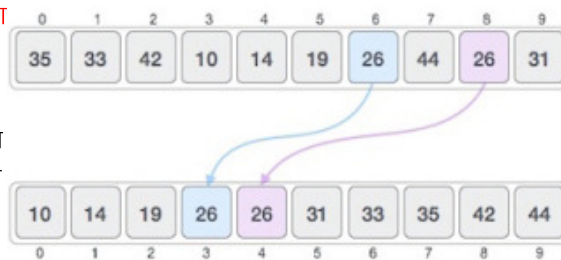
इन-प्लेस सॉर्टिंग और नाट-इन-प्लेस सॉर्टिंग(In-place Sorting and Not-in-place Sorting):

सॉर्टिंग एल्गोरिथम को तुलना और कुछ डेटा तत्वों के अस्थायी भंडारण के लिए कुछ अतिरिक्त स्थान की आवश्यकता हो सकती है। इन-प्लेस सॉर्टिंग एल्गोरिथम को किसी भी अतिरिक्त जगह की आवश्यकता नहीं होती है और इसलिए इन्हे सॉर्टिंग इन-प्लेस कहा जाता है, उदाहरण के लिए, ऐरे के भीतर ही सॉर्टिंग। बबल सॉर्ट इन-प्लेस सॉर्टिंग का एक उदाहरण है।

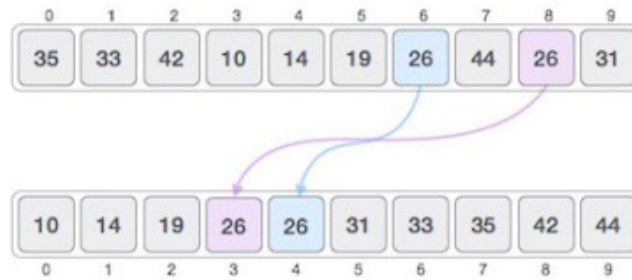
हालांकि, कुछ सॉर्टिंग एल्गोरिथम में, प्रोग्राम को स्पेस की आवश्यकता है जोकि तत्वों, जिन्हे सॉर्ट करना है के बराबर या उनसे अधिक हो सकती है और इसलिए इन्हे नाट-इन-प्लेस सॉर्टिंग कहा जाता है। मर्ज-सॉर्ट नाट-इन-प्लेस सॉर्टिंग का एक उदाहरण है।

स्टेबल और अनस्टेबल सॉर्टिंग (Stable and Unstable Sorting):

सॉर्टिंग एल्गोरिथम, तत्वों को सॉर्ट करने के बाद, एक जैसे तत्वों के क्रम जिसमें वो प्रकट होते हैं को परिवर्तित नहीं करती है उनको स्टेबल सॉर्टिंग कहा जाता है।



सॉर्टिंग एल्गोरिथ्म, तत्वों को सॉर्ट करने के बाद, एक जैसे तत्वों के क्रम जिसमें वो प्रकट होते हैं को परिवर्तित करती है उनको अनस्टेबल सॉर्टिंग कहा जाता है।



एक एल्गोरिथ्म की स्टेबिलिटी (Stability) मायने रखती है जब हम मूल तत्वों का क्रम बनाए रखना चाहते हैं उदाहरण के लिए एक टपल में।

अडप्टिव और नॉन-अडप्टिव सॉर्टिंग एल्गोरिथ्म (Adaptive and Non adaptive Sorting) :

यदि सॉर्टिंग एल्गोरिथ्म, सॉर्ट करने वाली लिस्ट में पहले से ही सॉर्टेड तत्वों का लाभ लेती है तब उसे अडप्टिव कहा जाता है। अर्थात् सॉर्टिंग के दौरान यदि स्रोत (source) सूची में पहले से ही कुछ तत्व सॉर्टेड है तब अडप्टिव एल्गोरिथ्म इसे ध्यान में रखते हुए उनका क्रम पुनः नहीं बदलती।

एक नॉन-अडप्टिव सॉर्टिंग एल्गोरिथ्म सूची में पहले से ही सॉर्टेड तत्वों को ध्यान में नहीं रखती। वे तत्व सॉर्टेड है या नहीं की पुष्टि करने के लिए हर एक तत्व के क्रम को बदलती हैं।

महत्वपूर्ण शर्तें

सॉर्टिंग तकनीकों पर चर्चा के दौरान आम तौर कुछ शब्दावली का प्रयोग किया जाता है, यहाँ उनका एक संक्षिप्त परिचय है:

बढ़ता क्रम (Increasing Order):

मानों का एक अनुक्रम बढ़ते हुए क्रम में कहा जाता है, यदि बाद का तत्व अपने पिछले वाले तत्व से अधिक है। उदाहरण के लिए, 1, 3, 4, 6, 8, 9, बढ़ते क्रम में हैं, क्योंकि यहाँ हर अगला तत्व अपने पिछले वाले तत्व से अधिक है।

घटता क्रम (Decreasing Order):

मानों का एक अनुक्रम घटते हुए क्रम में कहा जाता है, यदि बाद का तत्व अपने पिछले वाले तत्व से कम है। उदाहरण के लिए, 9, 8, 6, 4, 3, 1, घटते क्रम में हैं क्योंकि यहाँ हर अगला तत्व अपने पिछले तत्व से कम है।

गैर-बढ़ता क्रम (Non-Increasing Order):

मानों का एक अनुक्रम गैर-बढ़ते हुए क्रम में कहा जाता है, यदि बाद का तत्व अपने पिछले वाले तत्व से कम या उसके बराबर है। यह क्रम तब होता है जब अनुक्रम में डुप्लिकेट मान हो। उदाहरण के लिए, 9, 8, 6, 3, 3, 1, गैर बढ़ते क्रम में हैं क्योंकि यहाँ हर अगला तत्व अपने पिछले तत्व से कम या उसके बराबर (3 के मामले में) है।

गैर-घटता क्रम (Non-Decreasing Order):

मानों का एक अनुक्रम गैर-घटते हुए क्रम में कहा जाता है, यदि बाद का तत्व अपने पिछले वाले तत्व से अधिक या उसके बराबर है। यह क्रम तब होता है जब अनुक्रम में डुप्लिकेट मान हो। उदाहरण के लिए, 1, 3, 3, 6, 8, 9, गैर-घटते क्रम में हैं क्योंकि यहाँ हर अगला तत्व अपने पिछले तत्व से अधिक या उसके बराबर (3 के मामले में) है।

बबल (Bubble) सॉर्ट:

बबल सॉर्ट एक साधारण सॉर्टिंग एल्गोरिथ्म है। यह सॉर्टिंग एल्गोरिथ्म, तुलना-आधारित एल्गोरिथ्म है जिसमें सन्निकट तत्वों के प्रत्येक जोड़े की तुलना की जाती है और अगर वे क्रम में नहीं हैं तब तत्वों को बदला जाता है। इस एल्गोरिथ्म की औसत (average) और सबसे खराब (worst case) स्थिति में कॉम्प्लेक्सिटी $O(n^2)$ है जहाँ n सॉर्ट किये जाने वाले तत्वों की संख्या है और इसलिए यह एल्गोरिथ्म बड़े डेटा सेट के लिए उपयुक्त नहीं है।

बबल सॉर्टिंग कैसे काम करती है?

हम उदाहरण के लिए एक अनसोर्टेड ऐरे ले रहे हैं। बबल सॉर्ट $O(n^2)$ समय लेती है, इसलिए हम इसे छोटा और सटीक रख रहे हैं।



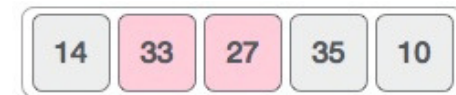
बबल सॉर्ट, सबसे पहले दो तत्वों के साथ शुरू होती है, कोनसा बड़ा है यह जाँच करने के लिए उनकी तुलना करती है।



इस मामले में, 33 मान 14 से अधिक है, इसलिए यह पहले से सॉर्टेड है। आगे हम 27 से 33 की तुलना करते हैं।



हम पाते हैं कि 27, 33 से छोटा है और इन दोनों मानों को बदली किया जाना चाहिए।



नई ऐरे इस तरह दिखनी चाहिए –



आगे हम 33 और 35 की तुलना में पाते हैं कि दोनों पहले से ही सॉर्टेड स्थितियों में हैं।



फिर हम अगले दो मानों, 35 और 10 को देखते हैं।



हम जानते हैं कि 10, 35 से छोटा है इसलिए वे सॉर्टेड नहीं हैं।



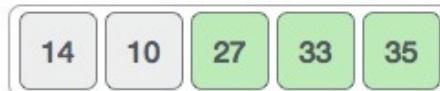
हम इन मानों को स्वैप करते हैं। हम पाते हैं कि हम ऐरे के अंत तक पहुँच चुके हैं। एक पुनरावृत्ति (iteration) के बाद, ऐरे इस तरह दिखना चाहिए –



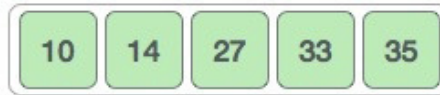
अब हम दिखा रहे हैं कि एक ऐरे प्रत्येक पुनरावृत्ति के बाद किस तरह दिखना चाहिए। दूसरी पुनरावृत्ति के बाद, यह इस तरह दिखना चाहिए –



ध्यान दें कि प्रत्येक पुनरावृत्ति के बाद, ऐरे के अंत में कम से कम एक मान चलता जाता है।



और जब किसी स्वैप की आवश्यकता नहीं रहती तब बबल सॉर्ट यह जान जाता है कि ऐरे पूरी तरह से सॉर्ट हो गया है।



Algorithm:

हम यहा यह मान रहे कि तत्वों की लिस्ट एक ऐरे मे है और स्वैप फंक्शन ऐरे तत्वों को स्वैप करता है।

BubbleSort

for all elements of list

if list[i] > list[i+1]

swap(list[i], list[i+1])

end if

end for

return list

end BubbleSort

बबल सॉर्ट के लिए C प्रोग्राम:

```
#include <stdio.h>
```

```
#include <stdbool.h>
```

```
#define MAX 10
```

```
int list[MAX] = {1,8,4,6,0,3,5,2,7,9};
```

```
void display() {
```

```
int i;
```

```
printf("[");
```

```
// navigate through all items
```

```
for(i = 0; i < MAX; i++) {
```

```
printf("%d ",list[i]);
```

```
}
```

```
printf("]\n");
}

void bubbleSort() {
int temp;
int i,j;

bool swapped = false;

// loop through all numbers
for(i = 0; i < MAX-1; i++) {
swapped = false;

// loop through numbers falling ahead
for(j = 0; j < MAX-1-i; j++) {
printf("  Items compared: [ %d, %d ] ", list[j],list[j+1]);

// check if next number is lesser than current no
// swap the numbers.
// (Bubble up the highest number)

if(list[j] > list[j+1]) {
temp = list[j];
list[j] = list[j+1];
list[j+1] = temp;

swapped = true;
printf("=> swapped [%d, %d]\n",list[j],list[j+1]);
}else {
printf("=> not swapped\n");
}
}
```

```
}  
  
// if no number was swapped that means  
// array is sorted now, break the loop.  
if(!swapped) {  
    break;  
}  
  
printf("Iteration %d#: ",(i+1));  
display();  
}  
  
}  
  
main() {  
    printf("Input Array: ");  
    display();  
    printf("\n");  
  
    bubbleSort();  
    printf("\nOutput Array: ");  
    display();  
}
```

जब उपरोक्त कोड कम्पायल और रन होगा तो आउटपुट निम्नानुसार होगा:

Output

Input Array: [1 8 4 6 0 3 5 2 7 9]

Items compared: [1, 8] => not swapped

Items compared: [8, 4] => swapped [4, 8]

Items compared: [8, 6] => swapped [6, 8]

Items compared: [8, 0] => swapped [0, 8]

Items compared: [8, 3] => swapped [3, 8]
Items compared: [8, 5] => swapped [5, 8]
Items compared: [8, 2] => swapped [2, 8]
Items compared: [8, 7] => swapped [7, 8]
Items compared: [8, 9] => not swapped
Iteration 1#: [1 4 6 0 3 5 2 7 8 9]
Items compared: [1, 4] => not swapped
Items compared: [4, 6] => not swapped
Items compared: [6, 0] => swapped [0, 6]
Items compared: [6, 3] => swapped [3, 6]
Items compared: [6, 5] => swapped [5, 6]
Items compared: [6, 2] => swapped [2, 6]
Items compared: [6, 7] => not swapped
Items compared: [7, 8] => not swapped
Iteration 2#: [1 4 0 3 5 2 6 7 8 9]
Items compared: [1, 4] => not swapped
Items compared: [4, 0] => swapped [0, 4]
Items compared: [4, 3] => swapped [3, 4]
Items compared: [4, 5] => not swapped
Items compared: [5, 2] => swapped [2, 5]
Items compared: [5, 6] => not swapped
Items compared: [6, 7] => not swapped
Iteration 3#: [1 0 3 4 2 5 6 7 8 9]
Items compared: [1, 0] => swapped [0, 1]
Items compared: [1, 3] => not swapped
Items compared: [3, 4] => not swapped
Items compared: [4, 2] => swapped [2, 4]
Items compared: [4, 5] => not swapped
Items compared: [5, 6] => not swapped

Iteration 4#: [0 1 3 2 4 5 6 7 8 9]

Items compared: [0, 1] => not swapped

Items compared: [1, 3] => not swapped

Items compared: [3, 2] => swapped [2, 3]

Items compared: [3, 4] => not swapped

Items compared: [4, 5] => not swapped

Iteration 5#: [0 1 2 3 4 5 6 7 8 9]

Items compared: [0, 1] => not swapped

Items compared: [1, 2] => not swapped

Items compared: [2, 3] => not swapped

Items compared: [3, 4] => not swapped

Output Array: [0 1 2 3 4 5 6 7 8 9]

चयन (Selection) सॉर्टिंग: चयन सॉर्ट एक सरल सॉर्टिंग एल्गोरिथ्म है।

यह एक इन-प्लेस तुलना-आधारित सॉर्टिंग एल्गोरिथ्म है इसमें सूची दो भागों में विभाजित होती है, सॉर्ट किया हुआ भाग बाईं ओर तथा सॉर्ट न किया हुआ भाग दायीं ओर रहता है। शुरू में, सॉर्ट किया गया हुआ भाग खाली रहता है और संपूर्ण सूची सॉर्ट न किये हुआ भाग में होती है। अवर्गीकृत (अनसोर्टेड) ऐरे में से सबसे छोटा तत्व का चयन किया जाता है और इसे ऐरे में सबसे बाएँ तत्व के साथ बदली किया जाता है, और वह तत्व सॉर्ट किये हुआ ऐरे का एक हिस्सा बन जाता है। यह प्रक्रिया अवर्गीकृत ऐरे की सीमा को एक तत्व दायीं ओर बढ़ाती चली जाती है। इस एल्गोरिथ्म कि औसत (average) और सबसे खराब (worst case) स्थिति में कॉम्प्लेक्सिटी $O(n^2)$ है, जहाँ n सॉर्ट किये जाने वाले तत्वों की संख्या है और इसलिए यह एल्गोरिथ्म बड़े डेटा सेट के लिए उपयुक्त नहीं है।

चयन सॉर्टिंग कैसे काम करती है?

एक उदाहरण के रूप में निम्नलिखित दर्शाया हुए ऐरे पर विचार करें:



क्रमबद्ध लिस्ट में प्रथम स्थान के लिए, पूरी लिस्ट की क्रमिक रूप से जांच होती है। पहली स्थिति जहाँ 14 को वर्तमान में संग्रहित करना है, हम पूरी लिस्ट को सर्च करते हैं और पाते हैं कि 10 निम्नतम मान है।



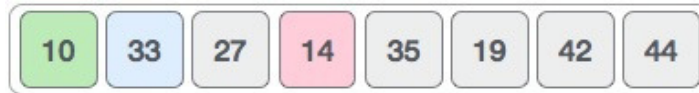
इसलिए हम 14 को 10 से बदलते हैं। एक पुनरावृत्ति के बाद 10 जो कि लिस्ट में न्यूनतम मान है, सॉर्टेड लिस्ट में पहली स्थिति में दिखाई देता है।



दूसरे स्थान के लिए जहां 33 है, हम एक रेखीय ढंग से बाकी लिस्ट की स्कैनिंग शुरू करते हैं।



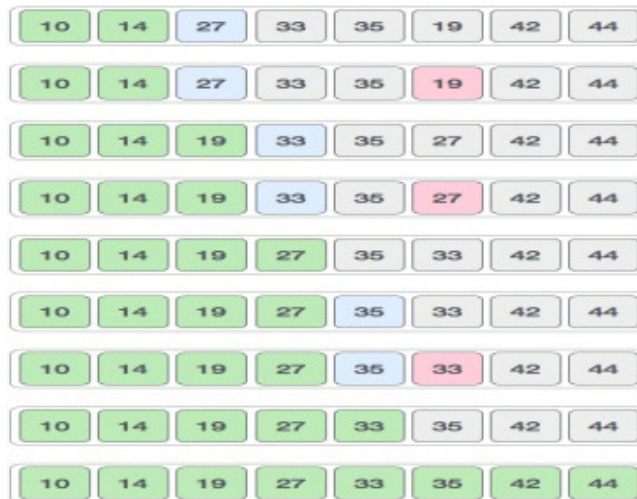
हम पाते हैं कि 14 लिस्ट में दूसरा सबसे कम मान है और यह दूसरे स्थान पर होना चाहिए। हम इन मानों को स्वैप करते हैं।



दो पुनरावृत्तियों के बाद, दो कम से कम मान एक क्रमबद्ध ढंग से शुरुआत में आ जाते हैं।



यही प्रक्रिया ऐसे में बाकी के आइटम के लिए लागू कि जाती है। पूरी सॉर्टिंग प्रक्रिया का एक सचित्र चित्रण निम्नानुसार है:



एल्गोरिथ्म:

Step 1 – Set MIN to location 0

Step 2 – Search the minimum element in the list

Step 3 – Swap with value at location MIN

Step 4 – Increment MIN to point to next element

Step 5 – Repeat until list is sorted

चयन सॉर्ट के लिए C प्रोग्राम:

```
#include <stdio.h>
#include <stdbool.h>
#define MAX 7
int intArray[MAX] = {4,6,3,2,1,9,7};
void printline(int count) {
    int i;
    for(i = 0;i <count-1;i++) {
        printf("=");
    }
    printf("\n");
}
void display() {
    int i;
    printf("[");
    // navigate through all items
    for(i = 0;i<MAX;i++) {
        printf("%d ", intArray[i]);
    }
    printf("]\n");
}
void selectionSort() {
    int indexMin,i,j;
    // loop through all numbers
```

```

for(i = 0; i < MAX-1; i++) {
// set current element as minimum
indexMin = i;
// check the element to be minimum
for(j = i+1;j<MAX;j++) {
if(intArray[j] < intArray[indexMin]) {
indexMin = j;
}
}
if(indexMin != i) {
printf("Items swapped: [ %d, %d ]\n" , intArray[i], intArray[indexMin]);
// swap the numbers
int temp = intArray[indexMin];
intArray[indexMin] = intArray[i];
intArray[i] = temp;
}
printf("Iteration %d#:",(i+1));
display();
}
}
main() {
printf("Input Array: ");
display();
println(50);
selectionSort();
printf("Output Array: ");
display();
println(50);
}

```

जब उपरोक्त कोड कम्पायल और रन होगा तो आउटपुट निम्नानुसार होगा:

Output

Input Array: [4 6 3 2 1 9 7]

Items swapped: [4, 1]

Iteration 1#[1 6 3 2 4 9 7]

Items swapped: [6, 2]

Iteration 2#[1 2 3 6 4 9 7]

Iteration 3#[1 2 3 6 4 9 7]

Items swapped: [6, 4]

Iteration 4#[1 2 3 4 6 9 7]

Iteration 5#[1 2 3 4 6 9 7]

Items swapped: [9, 7]

Iteration 6#[1 2 3 4 6 7 9]

Output Array: [1 2 3 4 6 7 9]

मर्ज (Merge) सॉर्टिंग: मर्ज सॉर्ट डिवाइड (विभाजित) एंड कॉन्कर (जीत) पर आधारित एक सॉर्टिंग तकनीक है। इसकी सबसे खराब मामले में (worst-case) कॉम्प्लेक्सिटी $O(n \log n)$ होने के कारण यह सबसे अच्छी एल्गोरिथ्म में से एक है। मर्ज सॉर्ट पहले ऐरे को दो बराबर हिस्सों में तोड़ती है और फिर उन्हें एक क्रमबद्ध ढंग से जोड़ती है।

मर्ज सॉर्ट कैसे काम करती है?

मर्ज सॉर्ट को समझने के लिए हम एक निम्नलिखित अवर्गीकृत ऐरे लेते हैं



हम जानते हैं कि मर्ज सॉर्ट पहले पूरी ऐरे को पुनरावृत्तीय तरीके से बराबर हिस्सों में बांटती है जब तक कि परमाणु (atomic) या अविभाज्य मान प्राप्त नहीं हो जाते हैं। हम यहाँ देखते हैं कि 8 मानों की एक ऐरे 4 आकार की दो ऐरे में बंट गयी है।



यह मूल मानों की उपस्थिति के अनुक्रम को नहीं बदलता है। अब हम इन दो ऐरे को हिस्सों में विभाजित करते हैं।



हम आगे इन एरे को ओर विभाजित करते हैं और हमें परमाणु मान प्राप्त होते हैं जिनको ओर अधिक विभाजित नहीं किया जा सकता।



अब, हम उन्हें ठीक उसी तरीके से सम्मलित करते हैं जैसे उन्हें तोड़ा था। कृपया इन सूचियों को दिए गए रंग कोड पर ध्यान दें।

हम पहले प्रत्येक लिस्ट के तत्व की तुलना करते हैं और फिर एक क्रमबद्ध ढंग से उन्हें एक दूसरी लिस्ट में सम्मलित करते हैं। हम जानते हैं कि 14 और 33 सॉर्टेड स्थिति में ही हैं। हम 27 और 10 की तुलना करते हैं और 2 मानों की लक्ष्य लिस्ट में हम पहले 10 को डालते हैं और उसके पीछे 27 को। हम 19 और 35 का क्रम बदलते हैं जबकि 42 और 44 को क्रमिक रूप से रखा जाता है।



संयोजन चरण के अगले पुनरावृत्ति में, हम दो डेटा मानों की लिस्ट की तुलना करते हैं, और उन्हें एक सॉर्टेड क्रम में डेटा मानों की लिस्ट में मर्ज कर देते हैं।



अंतिम विलय के बाद, लिस्ट इस तरह दिखेगी –



Algorithm:

मर्ज सॉर्ट लिस्ट को पुनरावृत्तीय तरीके से बराबर हिस्सों में बांटती है जब तक कि उसे ओर अधिक विभाजित नहीं किया जा सकता। परिभाषा के अनुसार, अगर लिस्ट में केवल एक ही तत्व है, तो यह लिस्ट सॉर्टेड है। फिर, मर्ज सॉर्ट छोटी सॉर्टेड सूचियों को इस तरह सम्मलित करती है ताकि नयी बनने वाली सूची भी सॉर्टेड ही रहे।

Step 1 – अगर लिस्ट में केवल एक ही तत्व है, तो यह लिस्ट सॉर्टेड है

Step 2 – लिस्ट को पुनरावृत्तीय तरीके से दो बराबर हिस्सों में बांटना जब तक कि उसे ओर अधिक विभाजित नहीं किया जा सकता।

Step 3 – छोटी सॉर्टेड सूचियों को इस तरह सम्मिलित करना ताकि नयी बनने वाली सूचि भी सॉर्टेड ही रहे।

मर्ज सॉर्ट के लिए C प्रोग्राम:

```
#include <stdio.h>
#define max 10
int a[10] = { 10, 14, 19, 26, 27, 31, 33, 35, 42, 44 };
int b[10];
void merging(int low, int mid, int high) {
int l1, l2, i;
for(l1 = low, l2 = mid + 1, i = low; l1 <= mid && l2 <= high; i++) {
if(a[l1] <= a[l2])
b[i] = a[l1++];
else
b[i] = a[l2++];
}
while(l1 <= mid)
b[i++] = a[l1++];

while(l2 <= high)
b[i++] = a[l2++];

for(i = low; i <= high; i++)
a[i] = b[i];
}
void sort(int low, int high) {
int mid;
if(low < high) {
mid = (low + high) / 2;
sort(low, mid);
sort(mid+1, high);
merging(low, mid, high);
} else {
return;
}
```

```

}
}
int main() {
int i;
printf("List before sorting\n");
for(i = 0; i <= max; i++)
printf("%d ", a[i]);
sort(0, max);
printf("\nList after sorting\n");
for(i = 0; i <= max; i++)
printf("%d ", a[i]);
}

```

जब उपरोक्त कोड कम्पायल और रन होगा तो आउटपुट निम्नानुसार होगा:

List before sorting

10 14 19 26 27 31 33 35 42 44 0

List after sorting

0 10 14 19 26 27 31 33 35 42 44

निवेशन (Insertion) सॉर्टिंग: यह एक इन-प्लेस तुलना-आधारित सॉर्टिंग एल्गोरिथ्म है। इसमें एक उप-लिस्ट बनाये रखी जाती है जो हमेशा सॉर्टेड रहती है। उदाहरण के लिए, एक ऐरे के निचले हिस्से को सॉर्टेड बनाए रखा जाता है। एक तत्व जिसे इस सॉर्टेड उप-लिस्ट में सम्मिलित किया जाना है, इसकी उचित जगह सर्च करके फिर इसे वहाँ डाला जाता है। इसलिए इसका नाम, निवेशन सॉर्ट है।

ऐरे को क्रमिक रूप से सर्च किया जाता है और अवर्गीकृत आइटम को स्थानांतरित किया जाता है और उन्हें सॉर्टेड उप-लिस्ट में डाला (एक ही ऐरे में) जाता है। इस एल्गोरिथ्म कि औसत (average) और सबसे खराब (worst case) स्थिति में कॉम्प्लेक्सिटी $O(n^2)$ है, जहाँ n सॉर्ट किये जाने वाले तत्वों की संख्या है और इसलिए यह एल्गोरिथ्म बड़े डेटा सेट के लिए उपयुक्त नहीं है।

निवेशन सॉर्टिंग कैसे काम करती है?

हम उदाहरण के लिए एक अवर्गीकृत ऐरे ले रहे हैं।



निवेशन सॉर्टिंग पहले दो तत्वों की तुलना करती है।



यहाँ 14 और 33 दोनों ही आरोही क्रम में पहले से ही हैं। अभी के लिए, 14 सॉर्टेड उप-लिस्ट में है।



निवेशन सॉर्टिंग आगे 33 की 27 से तुलना करती है।



और पाती है कि 33 सही स्थिति में नहीं है।



यह 33 को 27 के साथ स्वैप करती है।

यह सॉर्टेड उप-लिस्ट के सभी तत्वों के साथ की जाँच करती है। यहाँ हम देखते सॉर्टेड उप-लिस्ट में केवल एक तत्व 14 है और 27, 14 से अधिक है, इसलिए सॉर्टेड उप-लिस्ट की अदला-बदली के बाद भी यह सॉर्टेड रहेगी।



अब तक सॉर्टेड उप-लिस्ट में 14 और 27 है। इसके बाद, यह 33 की 10 से तुलना करती है।



यह मान एक सॉर्ट क्रम में नहीं हैं।



इसलिए हम उन्हें स्वैपकरते हैं।



हालांकि, स्वैपिंग 27 और 10 को अवर्गीकृत बनाता है।



इसलिए, हम उन्हें भी स्वैप करते हैं।



फिर हम 14 और 10 को अवर्गीकृत क्रम में पाते हैं।



हम उन्हें फिर से स्वैप करते हैं। तीसरी पुनरावृत्ति के अंत तक सॉर्टेड उप-लिस्ट में 4 मान हो जाते हैं।



इस प्रक्रिया तब तक जारी रहती है जब तक सभी अवर्गीकृत मान सॉर्टेड उप-लिस्ट में शामिल नहीं हो जाते हैं।

Algorithm:

अब हम यह सॉर्टिंग तकनीक कैसे काम करती है कि एक बड़ी तस्वीर जानते हैं, इसलिए हम निवेशन (Insertion) सॉर्टिंग के सरल स्टेप्स प्राप्त कर सकते हैं।

चरण 1—अगर लिस्ट में केवल एक ही तत्व है, तो यह लिस्ट सॉर्टेड है।

चरण 2— अगला तत्व लेवे।

चरण 3—सॉर्टेड उप सूची के सभी तत्वों के साथ की तुलना करें।

चरण 4 — सॉर्टेड उप सूची के उन सभी तत्वों को शिफ्ट करे जो सॉर्ट किये जाने वाले मान से अधिक है।

चरण 5— मान सम्मिलित करें।

चरण 6— दोहराएँ जब तक सूची सॉर्ट नहीं हो जाता है।

निवेशन (Insertion)सॉर्टिंग के लिए C प्रोग्राम:

```
#include <stdio.h>
```

```
#include <stdbool.h>
```

```
#define MAX 7
```

```
int intArray[MAX] = {4,6,3,2,1,9,7};
```



```
void printline(int count) {
int i;
for(i = 0;i <count-1;i++) {
printf("=");
}
printf("\n");
}
void display() {
int i;
printf("[");
// navigate through all items
for(i = 0;i<MAX;i++) {
printf("%d ",intArray[i]);
}
printf("]\n");
}
void insertionSort() {
int valueToInsert;
int holePosition;
int i;
// loop through all numbers
for(i = 1; i < MAX; i++) {
// select a value to be inserted.
valueToInsert = intArray[i];
// select the hole position where number is to be inserted
holePosition = i;
// check if previous no. is larger than value to be inserted
while (holePosition > 0 && intArray[holePosition-1] > valueToInsert) {
intArray[holePosition] = intArray[holePosition-1];
holePosition--;
printf(" item moved : %d\n" , intArray[holePosition]);
}
if(holePosition != i) {
printf(" item inserted : %d, at position : %d\n" ,
valueToInsert,holePosition);
// insert the number at hole position
intArray[holePosition] = valueToInsert;
}
printf("Iteration %d#:",i);
```

```
display();
}
}
main() {
printf("Input Array: ");
display();
println(50);
insertionSort();
printf("Output Array: ");
display();
println(50);
}
```

जब उपरोक्त कोड कम्पायल और रन होगा तो आउटपुट निम्नानुसार होगा:

Input Array: [4 6 3 2 1 9 7]

=====
Iteration 1#[4 6 3 2 1 9 7]

item moved : 6

item moved : 4

item inserted : 3, at position : 0

Iteration 2#[3 4 6 2 1 9 7]

item moved : 6

item moved : 4

item moved : 3

item inserted : 2, at position : 0

Iteration 3#[2 3 4 6 1 9 7]

item moved : 6

item moved : 4

item moved : 3

item moved : 2

item inserted : 1, at position : 0

Iteration 4#[1 2 3 4 6 9 7]

Iteration 5#[1 2 3 4 6 9 7]

item moved : 9

item inserted : 7, at position : 5

Iteration 6#:[1 2 3 4 6 7 9]

Output Array: [1 2 3 4 6 7 9]

त्वरित (Quick) सॉर्टिंग: त्वरित एक प्रकार की अत्यंत कुशल सॉर्टिंग एल्गोरिथम है और डेटा के एरे को छोटे एरे में विभाजन करने पर आधारित है। एक बड़ा एरे दो एरे में विभाजित किया जाता है, जिनमें से एक एरे में निर्धारित मान (जिसके आधार पर विभाजन किया जाता है और इसे पाइवोट कहते हैं) की तुलना में छोटे मान रखता है, और दूसरे एरे में पाइवोट मान से अधिक मानों को रख जाता है।

त्वरित सॉर्टिंग एक एरे को विभाजित करती है और उसके बाद दो परिणामस्वरूप सब-एरे को सॉर्ट करने के लिए खुद को बारी बारी से दो बार कॉल करती है। यह एल्गोरिथम बड़े आकार के डेटा सेट के लिए काफी कुशल है।

इस एल्गोरिथम कि औसत (average) और सबसे खराब (worst case) स्थिति में कॉम्प्लेक्सिटी $O(n \log n)$ है, जहाँ n सॉर्ट किये जाने वाले तत्वों की संख्या है।

त्वरित सॉर्टिंग में विभाजन:

निम्नलिखित उदाहरण यह बताता है कि कैसे एक एरे में पाइवोट मान को सर्च किया जाता है। पाइवोट मान लिस्ट को दो भागों में बटता है। और बारी बारी से, हम प्रत्येक उप-सूचियों के लिए पाइवोट मान का पता लगाते हैं जब तक की सभी सूचियों में केवल एक ही तत्व नहीं रह जाता ।

| A[6] | A[7] | A[8] | A[9] | A[10] | A[11] | A[12] |
|------|------|------|------|-------|-------|-------|
| 98 | 84 | 65 | 108 | 60 | 96 | 72 |
| 72 | 84 | 65 | 108 | 60 | 96 | 98 |
| 72 | 84 | 65 | 98 | 60 | 96 | 108 |
| 72 | 84 | 65 | 96 | 60 | 98 | 108 |

पाइवोट एल्गोरिथम:

- चरण 1 –सबसे अधिक सूचकांक मान को पाइवोट चुने।
- चरण 2 – धुरी को छोड़कर सूची के दाईं तथा बायीं ओर इंगित करने के लिए दो वेरिएबल ले
- चरण 3 – बायां वेरिएबल कम सूचकांक को इंगित करता है

चरण 4 – जबकि दायां वेरिएबल उच्च सूचकांक को इंगित करता है

चरण 5 – जब तक बांये वेरिएबल की वैल्यू पाइवोट से कम है दांये चले

चरण 6 – जब तक दांये वेरिएबल की वैल्यू पाइवोट से अधिक है बांये चले

चरण 7 – यदि दोनों चरण 5 और चरण 6 मैच नहीं करते तो बांये और दांये को स्वैप करे

चरण 8 – यदि बांया \geq दांया पॉइंट जहा वे मिलते है नया पाइवोट होगा

त्वरित सॉर्टिंग एल्गोरिथम:

त्वरित एल्गोरिथम का उपयोग बारी बारी से करते है जब तक की हम छोटे संभव विभाजन तक नहीं पहुंच जाते। फिर प्रत्येक विभाजन पर त्वरित सॉर्ट की कार्रवाई की जाती है। हम निम्न रूप में त्वरित सॉर्ट की एल्गोरिथम को परिभाषित करते है –

चरण 1 – सबसे दाएँ सूचकांक मान को पाइवोट बनाए।

चरण 2 – पाइवोट मान का उपयोग कर एरे का विभाजन करे।

चरण 3 – रिकर्सिवेली बाएँ विभाजन पर त्वरित सॉर्ट लगाये।

चरण 4 – रिकर्सिवेली दांये विभाजन पर तत्त्वरित सॉर्ट लगाये।

त्वरित सॉर्टिंग के लिए C प्रोग्राम:

```
#include <stdio.h>
#include <stdbool.h>
#define MAX 7
int intArray[MAX] = {4,6,3,2,1,9,7};
void printline(int count) {
    int i;
    for(i = 0;i <count-1;i++) {
        printf("=");
    }
    printf("\n");
}
void display() {
    int i;
    printf("[");
    // navigate through all items
    for(i = 0;i<MAX;i++) {
        printf("%d ",intArray[i]);
    }
    printf("]\n");
}
```

```
    }  
    void swap(int num1, int num2) {  
        int temp = intArray[num1];  
        intArray[num1] = intArray[num2];  
        intArray[num2] = temp;  
    }  
    int partition(int left, int right, int pivot) {  
        int leftPointer = left - 1;  
        int rightPointer = right;  
        while(true) {  
            while(intArray[++leftPointer] < pivot) {  
                //do nothing  
            }  
            while(rightPointer > 0 && intArray[--rightPointer] > pivot) {  
                //do nothing  
            }  
            if(leftPointer >= rightPointer) {  
                break;  
            } else {  
                printf(" item swapped :%d,%d\n",  
                    intArray[leftPointer],intArray[rightPointer]);  
                swap(leftPointer,rightPointer);  
            }  
        }  
        printf(" pivot swapped :%d,%d\n", intArray[leftPointer],intArray[right]);  
        swap(leftPointer,right);  
        printf("Updated Array: ");  
        display();  
        return leftPointer;  
    }  
    void quickSort(int left, int right) {  
        if(right-left <= 0) {  
            return;  
        } else {
```

```
int pivot = intArray[right];
int partitionPoint = partition(left, right, pivot);
quickSort(left,partitionPoint-1);
quickSort(partitionPoint+1,right);
}
}
main() {
printf("Input Array: ");
display();
println(50);
quickSort(0,MAX-1);
printf("Output Array: ");
display();
println(50);
}
```

जब उपरोक्त कोड कम्पायल और रन होगा तो आउटपुट निम्नानुसार होगा:

Input Array: [4 6 3 2 1 9 7]

=====

```
pivot swapped :9,7
Updated Array: [4 6 3 2 1 7 9 ]
pivot swapped :4,1
Updated Array: [1 6 3 2 4 7 9 ]
item swapped :6,2
pivot swapped :6,4
Updated Array: [1 2 3 4 6 7 9 ]
pivot swapped :3,3
Updated Array: [1 2 3 4 6 7 9 ]
Output Array: [1 2 3 4 6 7 9 ]
```

महत्वपूर्ण बिंदु

- सॉर्टिंग एल्गोरिथम डेटा को एक विशेष क्रम में व्यवस्थित करने का तरीका निर्दिष्ट करती है।
- बबल सॉर्ट एक साधारण सॉर्टिंग एल्गोरिथम है। यह सॉर्टिंग एल्गोरिथम, तुलना-आधारित एल्गोरिथम है जिसमें सन्निकट तत्वों के प्रत्येक जोड़े की तुलना की जाती है।
- मर्ज सॉर्ट डिवाइड (विभजित) एंड कॉन्कर (जीत) पर आधारित एक सॉर्टिंग तकनीक है। इसकी सबसे खराब मामले में (worst-case) कॉम्प्लेक्सिटी $O(n \log n)$ होने के कारण यह सबसे अच्छी एल्गोरिथम में से एक है।
- त्वरित एक प्रकार की अत्यंत कुशल सॉर्टिंग एल्गोरिथम है और डेटा के ऐरे को छोटे ऐरे में विभाजन करने पर आधारित है।

अभ्यासार्थ प्रश्न**वस्तुनिष्ठ प्रश्न**

- प्र1 बबल एल्गोरिथम की जटिलता है
 (अ) $O(N)$ (ब) $O(N^2)$
 (स) $O(\log N)$ (द) $O(N \log N)$
- प्र 2 मर्ज एल्गोरिथम की जटिलता है
 (अ) $O(N)$ (ब) $O(N^2)$
 (स) $O(\log N)$ (द) $O(N \log N)$
- प्र3 चयन एल्गोरिथम की जटिलता है
 (अ) $O(N)$ (ब) $O(N^2)$
 (स) $O(N \log N)$ (द) $O(\log N)$
- प्र4 कौन सा अच्छा सॉर्टिंग एल्गोरिथम है।
 (अ) चयन सॉर्टिंग (ब) निवेशन सॉर्टिंग
 (स) त्वरित सॉर्टिंग (द) कोई नहीं
- प्र5 त्वरित क्रमबद्ध एल्गोरिथम की जटिलता है।
 (अ) $O(N)$ (ब) $O(\log N)$
 (स) $O(N^2)$ (द) $O(N \log N)$

लघुत्तरात्मक प्रश्न

- प्र1 सॉर्टिंग क्या है?
- प्र2 स्थिर सॉर्टिंग क्या है?

अध्याय 4

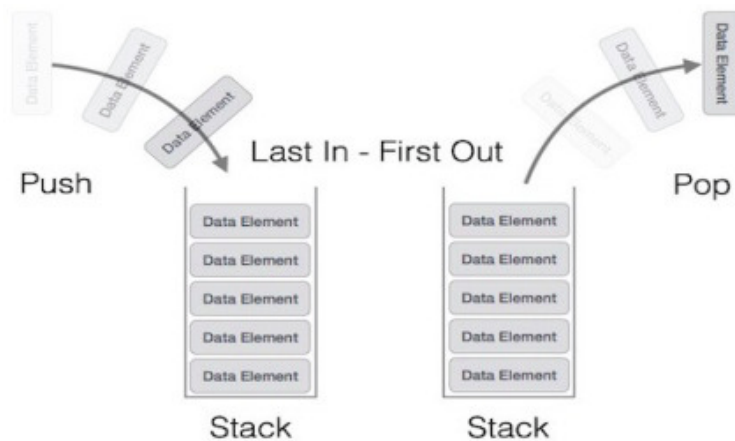
स्टैक और क्यु

स्टैक(Stack): स्टैक एक एब्स्ट्रैक्ट डाटा टाइप (एडीटी) है जिसका प्रयोग आमतौर पर सभी प्रोग्रामिंग भाषाओं में किया जाता है। उदाहरण के लिए—ताश के पत्तों की स्टैक या एक डेक या प्लेटों की स्टैक वास्तविक दुनिया में एक स्टैक की तरह बर्ताव करती है



वास्तविक दुनिया में स्टैक केवल एक छोर पर ऑपरेशन की अनुमति देती है। उदाहरण के लिए— हम केवल कार्ड या प्लेट स्टैक के ऊपर से तत्व ररव या निकाल सकते हैं। इसी तरह, स्टैक एडीटी केवल एक छोर पर डेटा के ऑपरेशन की अनुमति देता है। किसी भी समय, हम केवल स्टैक के शीर्ष तत्व का उपयोग कर सकते हैं। यह सुविधा स्टैक को LIFO(अंतिम—इन—फर्स्ट—आउट) डेटा स्ट्रक्चरबनाता है। यहाँ पर जो तत्व अंत में जोड़ा जाता है पहले हटाया जाता है स्टैक शब्दावली में जोड़ने को पुश (Push) तथा हटाने को पॉप (Pop) आपरेशन कहा जाता है।

स्टैक प्रेजेंटेशन (Presentation):निम्नलिखित चित्र मेंएक स्टैक और इसके ऑपरेशन को दर्शाया गया है —



एक स्टैक को ऐरे, स्ट्रक्चर, पॉइंटर और लिंकड लिस्ट के माध्यम से इम्प्लीमेंट किया जा सकता है। एक स्टैक फिक्स साइज या डायनामिक साइज दोनों में से एक प्रकार का हो सकता है। हम यहाँ एक ऐरे का उपयोग कर स्टैक को इम्प्लीमेंट कर रहे हैं जो एक फिक्स साइज स्टैक है।

बुनियादी ऑपरेशन: स्टैक ऑपरेशन का उपयोग स्टैक को इनिशलायजिंग और डीइनिशलायजिंग करने के लिए किया जाता है। इसके अलावा एक स्टैक निम्नलिखित दो प्राथमिक कार्यों के लिए प्रयोग किया जाता है –

Push() – एक तत्व स्टैक में जोड़ना

Pop() – एक तत्व स्टैक से हटाना

जब हम स्टैक में कोई तत्व जोड़ते हैं तब स्टैक के कुशलता से उपयोग के लिए उसका स्टेटस चेक करते हैं इसके लिए निम्नलिखित फंक्शन का उपयोग करते हैं–

peak() – स्टैक के शीर्ष डेटा तत्व को हटाये बिना प्राप्त करना

isFull() – स्टैक के भरे होने की जाच करना

isEmpty() – स्टैक के खाली होने की जाच करना

हर समय स्टैक में अंतिम जोड़े गए तत्व के लिये एक पॉइंटर का उपयोग करते हैं जो की स्टैक के टॉप को बताता है इसे **TOP** के नाम से जाना जाता है टॉप वेरिएबल बिना हटाये स्टैक के टॉप की वैल्यू बताता है।

स्टैक फंक्शन के प्रोसीजर –

peek():

peek() फंक्शन के लिए एल्गोरिथम–

```
begin procedure peek
```

```
return stack[top]
```

```
end procedure
```

peek() फंक्शन का C भाषा में इम्प्लीमेंटेशन –

```
int peek() {
```

```
return stack[top];
```

```
}
```

isfull():

isfull() फंक्शन के लिए एल्गोरिथम–

```
begin procedure isfull
```

```
if top equals to MAXSIZE
```

```
return true
```

```
else
return false
endif
end procedure
isfull() फंक्शन का C भाषा में इम्प्लीमेंटेशन –
bool isfull() {
if(top == MAXSIZE)
return true;
else
return false;
}
```

isempty():

isempty() फंक्शन के लिए एल्गोरिथ्म –

```
begin procedure isempty
if top less than 1
return true
else
return false
endif
end procedure
```

isempty()फंक्शन का C भाषा में इम्प्लीमेंटेशन–

Example

```
bool isempty() {
if(top == -1)
return true;
else
return false;
}
```

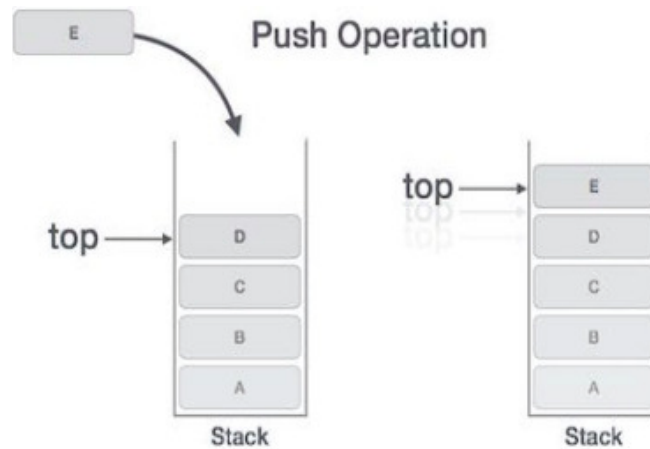
पुश ऑपरेशन(Push Operation):स्टैक में एक नया डेटा तत्व जोड़ने या डालने की प्रक्रिया को पुश आपरेशन कहते हैं पुश आपरेशन निम्नलिखित स्टेप्स की एक श्रृंखला है।

Step 1 – Checks if the stack is full.

Step 2 – If the stack is full, produces an error and exit.

Step 3 – If the stack is not full, increments top to point next empty space.

Step 4 – Adds data element to the stack location, where top is pointing.



Step 5 – Returns success.

यदि स्टैक को लिंक लिस्ट से इम्प्लीमेंट करते हैं तो स्टेप 3 में डायनामिक मेमोरी आवंटित करनी होगी।

पुश आपरेशन के लिए एल्गोरिथम—

```
begin procedure push: stack, data
```

```
if stack is full
```

```
return null
```

```
endif
```

```
top ← top + 1
```

```
stack[top] ← data
```

```
end procedure
```

एल्गोरिथम का C में इम्प्लीमेंटेशन –

```
void push(int data) {
```

```
if(!isFull()) {
```

```
top = top + 1;
```

```
stack[top] = data;
```

```
} else {
```

```
printf("Could not insert data, Stack is full.\n");
```

```

}
}

```

पॉप आपरेशन(Pop Operation): स्टैक से एक डेटा तत्व को हटाने की प्रक्रिया को पॉप आपरेशन कहते हैं जब पॉप आपरेशन को एक ऐरे की मदद से इम्प्लीमेंट करते हैं तो वास्तव में डेटा तत्व को हटाने की बजाए टॉप वेरिएबल को एक से घटाते हैं जबकि लिंक लिस्ट से इम्प्लीमेंट करने पर वास्तव में डेटा तत्व को हटा कर मेमोरी को **deallocates** किया जाता है पॉप आपरेशन निम्नलिखित स्टेप्स की एक श्रृंखला है –

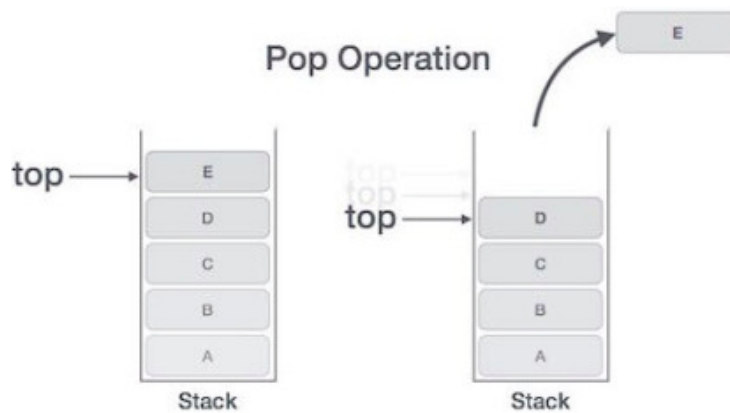
Step 1 – Checks if the stack is empty.

Step 2 – If the stack is empty, produces an error and exit.

Step 3 – If the stack is not empty, accesses the data element at which top is pointing.

Step 4 – Decreases the value of top by 1.

Step 5 – Returns success.



पॉपआपरेशन के लिए एल्गोरिथम–

```

begin procedure pop: stack
if stack is empty
return null
endif
data ← stack[top]
top ← top - 1
return data
end procedure

```

एल्गोरिथ्म का C में इम्प्लीमेंटेशन –

```
int pop(int data) {
if(!isempty()) {
data = stack[top];
top = top - 1;
return data;
} else {
printf("Could not retrieve data, Stack is empty.\n");
}
}
```

स्टैक के उपयोग—निम्नलिखित कार्यों के लिये स्टैक का उपयोग किया जा सकता है।

(क) अंकगणित अभिव्यक्ति मूल्यांकन(अरिथमैटिक एक्सप्रेसशन इवैल्यूएशन)

(ख) बकट्रैकिंग

(ग) स्मृति प्रबंधन(मेमोरी मैनेजमेंट)

(क) अंकगणित अभिव्यक्ति मूल्यांकन(अरिथमैटिक एक्सप्रेसशन इवैल्यूएशन): अरिथमैटिक एक्सप्रेसशन लिखने के तरिके को नोटेशन कहते है एक अरिथमैटिक एक्सप्रेसशन को तीन अलग अलग तरीको लेकिन समान नोटेशन में लिख सकते है बिना सार या आउटपुट के बदले। निम्नलिखित तीन नोटेशन है—

इन्फिक्स नोटेशन

उपसर्ग (पोलिश) नोटेशन

पोस्टफिक्स (रिवर्स पोलिश) नोटेशन

इन एक्सप्रेसशन का नाम ऑपरेटर के उपयोग के अनुसार दिया गया है।

इन्फिक्स नोटेशन

हम एक एक्सप्रेसशन $a - b + c$ लिखते है जिसमे में ऑपरेटर ऑपरेंड के मध्य इस्तेमाल किया गया है ये एक इन्फिक्स नोटेशन है इसका मनुष्य के लिये पढना,लिखना और बोलना आसान है लेकिन कंप्यूटिंग उपकरणों के लिए मुश्किल है एक एल्गोरिथ्म में इन्फिक्स एक्सप्रेसशन को प्रोसेस करने लिए अधिक टाइम और स्पेस की आवश्यकता होती है।

उपसर्ग (पोलिश) नोटेशन

इस नोटेशन में ऑपरेटर ऑपरेंड के आगे लिखा होता है उदाहरण के लिए $+ab$ जो की इन्फिक्स नोटेशन $a + b$ के समान है उपसर्ग नोटेशन को पोलिश नोटेशन भी कहते है।

पोस्टफिक्स नोटेशन

पोस्टफिक्स नोटेशन को रिवर्स पोलिश नोटेशन कहते हैं इसमें ऑपरेटर ऑपरेंड के बाद में होता है उदाहरण के लिए $ab+$ जो की इन्फिक्स नोटेशन $a + b$ के समान है।

स्टैक का उपयोग एक नोटेशन को दूसरे नोटेशन में रूपांतरण के लिए किया जाता है।

(ख) बकट्रैकिंग: बकट्रैकिंग का प्रयोग एल्गोरिथ्म में किया जाता है जहां किसी पथ के साथ स्टेप्स होते हैं जो किसी स्टार्ट पॉइंट से किसी उद्देश्य तक हो। उदाहरण के लिए

एक भूलभुलैया के माध्यम से अपना रास्ता सर्च करना।

एक ग्राफ में एक पॉइंट से दूसरे पॉइंट तक रास्ता पता करना।

उपरोक्त सभी मामलों में एक पॉइंट से दूसरे पॉइंट तक जाने के लिए बहुत सारे विकल्प होते हैं यदि एक पॉइंट से दूसरे पॉइंट पर जाने के बाद वापस पहले पॉइंट पर आना हो और अन्य विकल्प चुनना हो।

फिर, समाधान के लिए स्टैक का इस्तेमाल किया जा सकता है। रिकर्शन एक अन्य ईस्ट समाधान है जिसको स्टैक की मदद से इम्प्लीमेंट कर सकते हैं।

(ग) स्मृति प्रबंधन: कोई भी आधुनिक कंप्यूटर अपने प्रोग्राम को रन करने के लिए प्राथमिक स्मृति प्रबंधन मॉडल के रूप में एक स्टैक उपयोग करता है।

क्यु (Queue): क्यु एक एब्स्ट्रेक्ट डेटा स्ट्रक्चर है जो कुछ हद तक स्टैक के समान है। स्टैक के विपरीत, एक क्यु अपने दोनों शीरों पर खुला होता है। एक शीरा तत्व को जोड़ने (enqueue) और दूसरा शीरा तत्व को हटाने (dequeue) के उपयोग में आता है क्यु डेटा स्ट्रक्चर पहले आओ पहले जाओ (FIFO) के सिद्धांत पर काम करता है अर्थात्, पहले संग्रहित डेटा आइटम पहले हटा दिए जायेंगे।



क्यु के लिए एक वास्तविक दुनिया में एक सिंगल लेन का रोड जिसमें जो साधन पहले प्रवेश करेगा पहले बाहर आएगा एक उदाहरण के रूप में देखा जा सकता है।



क्यु प्रेजेंटेशन (Presentation): अब हम समझ गए की क्यु में दोनों सिरो को अलग अलग कारण के लिए उपयोग में लेते है निम्नलिखित चित्र की सहायता से क्यु का डाटा स्ट्रक्चर के रूम में प्रेजेंटेशन है।

एक स्टैक की तरह क्यु को भी ऐरे, स्ट्रक्चर, पॉइंटर और लिंकड लिस्ट के माध्यम से इम्प्लीमेंट किया जा सकता है। एक क्यु फिक्स साइज या डायनामिक साइज दोनों में से एक प्रकार का हो सकता है। हम यहाँ एक ऐरे का उपयोग कर क्यु को इम्प्लीमेंट कर रहे है जो एक फिक्स साइज क्यु है।

क्यु के बुनियादी ऑपरेशन: क्युऑपरेशन का उपयोग क्यु को इनिशलायजिंग और डीइनिशलायजिंग करने के लिए किया जाता है। निम्नलिखित क्यु के बुनियादी आपरेशन है।

enqueue() – एक तत्व क्यु में जोड़ना

dequeue() – एक तत्व क्यु से हटाना

क्यु के कुशलता से उपयोग के लिए निम्नलिखित फंक्शनस का उपयोग करते है—

peek() – क्यु के शीर्ष डेटा तत्व को हटाये बिना प्राप्त करना

isfull() – क्यु के भरे होने की जाच करना

isempty() – क्यु के खाली होने की जाच करना

क्यु के सपोर्टिव फंक्शनस निम्न है।

peek()

peek() फंक्शन के लिए एल्गोरिथम—

begin procedure peek

return queue[front]

end procedure

peek() फंक्शन का C भाषा में इम्प्लीमेंटेशन –

Example

```
int peek() {
```

```
return queue[front];
```


}

isfull():

यहाँ पर हम क्यु को इम्प्लीमेंट करने के लिए एक आयामी ऐरे का उपयोग कर रहे हैं क्यु के भरे होने की जाच के लिए हम केवल रियर पॉइंटर को चेक करते हैं की वह मैक्स साइज के बराबर है या नहीं। यदि हम क्यु को सर्कुलर लिंक लिस्ट से इम्प्लीमेंट करते हैं तो अलग एल्गोरिथ्म होगी।

isfull() फंक्शन के लिए एल्गोरिथ्म—

```
begin procedure isfull
if rear equals to MAXSIZE
return true
else
return false
endif
end procedure
```

isfull() फंक्शन का C भाषा में इम्प्लीमेंटेशन —

```
bool isfull() {
if(rear == MAXSIZE - 1)
return true;
else
return false;
}
```

isempty():

isempty() फंक्शन के लिए एल्गोरिथ्म—

```
begin procedure isempty
if front is less than MIN OR front is greater than rear
return true
else
return false
endif
end procedure
```

यदि फ्रंट का मान मिन या 0 से कम है तो इसका मतलब क्यु को इनिसलाएज नहीं किया है और क्यु खाली है।

isempty() फंक्शन का C भाषा में इम्प्लीमेंटेशन –

```
bool isempty() {
if(front < 0 || front > rear)
return true;
else
return false;
```

एनक्यु (Enqueue) आपरेशन: क्यु में दो डाटा पॉइंटर फ्रंट और रियर होते है इसलिए इसके आपरेशन स्टैक से कठिन होते है क्यु में डाटा तत्व को जोड़ने (Insert) के लिए निम्नलिखित स्टेप्स का उपयोग करते हैं।

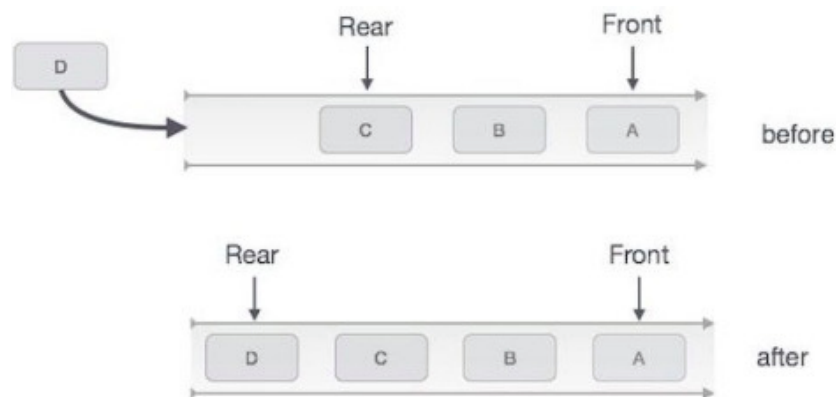
Step 1 – Check if the queue is full.

Step 2 – If the queue is full, produce overflow error and exit.

Step 3 – If the queue is not full, increment rear pointer to point the next empty space.

Step 4 – Add data element to the queue location, where the rear is pointing.

Step 5 – return success.



Queue Enqueue

एनक्यु (Enqueue) आपरेशन के लिए एल्गोरिथ्म–

procedure enqueue(data)

```
if queue is full
return overflow
endif
rear ← rear + 1
queue[rear] ← data
return true
end procedure
```

एनक्यू (Enqueue) आपरेशन का C भाषा में इम्प्लीमेंटेशन –

```
int enqueue(int data)
if(isfull())
return 0;
rear = rear + 1;
queue[rear] = data;
return 1;
end procedure
```

डीक्यू (Dequeue) आपरेशन: डाटा तत्व को क्यू से हटाने का काम दो भागो में किया जाता है एक उस डाटा तत्व को एक्सेस करना जहा पॉइंटर पॉइंट कर रहा हो और दूसरा उसको वहाँ से हटाना। निम्नलिखित स्टेप्स से डीक्यूआपरेशन परफॉर्म किया जाता है—

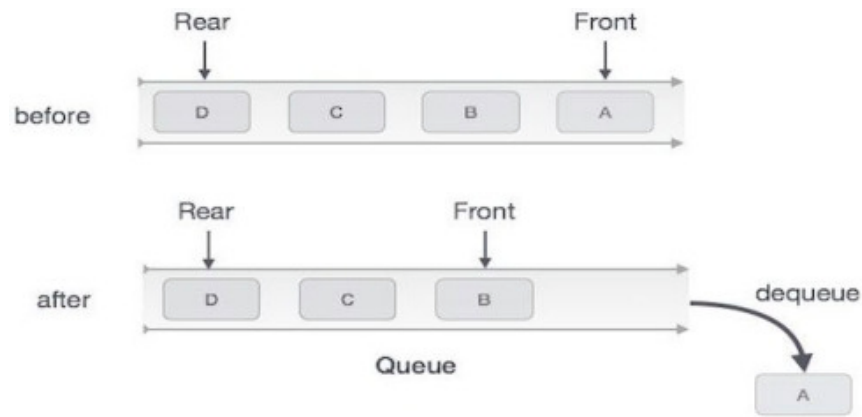
Step 1 – Check if the queue is empty.

Step 2 – If the queue is empty, produce underflow error and exit.

Step 3 – If the queue is not empty, access the data where front is pointing.

Step 3 – Increment front pointer to point to the next available data element.

Step 5 – Return success.



Queue Dequeue

डीक्यू (Dequeue) आपरेशन के लिए एल्गोरिथम—

```
procedure dequeue
```

```
if queue is empty
```

```
return underflow
```

```
end if
```

```
data = queue[front]
```

```
front ← front + 1
```

```
return true
```

```
end procedure
```

डीक्यू (Dequeue) आपरेशन का C भाषा में इम्प्लीमेंटेशन —

```
int dequeue() {
```

```
if(isempty())
```

```
return 0;
```

```
int data = queue[front];
```

```
front = front + 1;
```

```
return data;
```

```
}
```

महत्वपूर्ण बिंदु

- स्टैक एक एब्सट्रैक्ट डाटा टाइप (एडीटी) है जिसका प्रयोग आमतौर पर सभी प्रोग्रामिंग भाषाओं में किया जाता है।
- एक स्टैक को ऐरे, स्ट्रक्चर, पॉइंटर और लिंकड लिस्ट के माध्यम से इम्प्लीमेंट किया जा सकता है। एक स्टैक फिक्स साइज या डायनामिक साइज दोनों में से एक प्रकार का हो सकता है।
- क्यु एक एब्सट्रैक्ट डेटा स्ट्रक्चर है जो कुछ हद तक स्टैक के समान है। स्टैक के विपरीत, एक क्यु अपने दोनों शीरों पर खुला होता है।
- कोई भी आधुनिक कंप्यूटर अपने प्रोग्राम को रन करने के लिए प्राथमिक स्मृति प्रबंधन मॉडल के रूप में एक स्टैक उपयोग करता है।

अभ्यासार्थ प्रश्न

वस्तुनिष्ठ प्रश्न

- प्र1 निम्न में से कौन सा नाम स्टैक से संबंधित नहीं है।
(अ)FIFO सूची (ब)LIFO सूची
(स)POP (द)Push
- प्र2 शब्द Push और POP किस से संबंधित है।
(अ) ऐरे (ब) लिस्ट
(स) स्टैक (द) ऊपर के सभी
- प्र3 एक डेटा स्ट्रक्चर जहां तत्वों का जोड़ना या हटाना किसी भी सिरे पर किया जा सकता है लेकिन बीच में नहीं।
(अ) लिंक लिस्ट (ब) स्टैक
(स) क्यु (द) डीक्यु
- प्र4 ग्राफ में Breadth First Traversal के लिए आवश्यक डेटा स्ट्रक्चर है।
(अ) स्टैक (ब) ऐरे
(स) क्यु (द) टी(Tree)

- प्र5 एक क्यु है।
(अ)FIFO लिस्ट (ब)LIFO लिस्ट
(स) ओर्डड ऐरे (द) रैखिक Tree

लघुत्तरात्मक प्रश्न

- प्र1 स्टैक को परिभाषित करें।
प्र2 क्यु को परिभाषित करें।
प्र3 पुश ऑपरेशन क्या है?
प्र4 पॉप ऑपरेशन क्या है?

निबंधात्मक प्रश्न

- प्र1 स्टैक डेटा स्ट्रक्चर के एप्लीकेशन को समझाओ।
प्र2 स्टैक ऑपरेशन को विस्तार से समझाओ।
प्र3 विस्तार में सरक्युलर क्यु को समझाओ।
प्र4 डीक्यु को समझाओ।

उत्तरमाला

- उत्तर 1: अ उत्तर 2: स उत्तर 3: द
उत्तर 4: स उत्तर 5: अ

अध्याय 5

लिंकड लिस्ट(LinkedList)

लिंक लिस्ट एक लीनियर डाटा स्ट्रक्चर होता है जिसमें तत्वों की सीरीज इस तरह होती है कि प्रत्येक तत्व अपने अगले तत्व को पॉइंट करता है लिंक लिस्ट में प्रत्येक तत्व को नोड कहते हैं। आसान भाषा में लिस्ट एक तत्वों की सीरीज है जिसमें तत्व एक दूसरे से जुड़े हुए हैं। लिंक लिस्ट ऐसे के बाद सबसे अधिक काम आने वाला डाटा स्ट्रक्चर है लिंकड लिस्ट की अवधारणा को समझने के लिए निम्नलिखित महत्वपूर्ण शब्द हैं ।

नोड(Node)— प्रत्येक नोड में डाटा आइटम और अगले नोड का एड्रेस होता है ।

नेक्स्ट(Next)— एक पॉइंटर फील्ड होता है जिसमें नेक्स्ट नोड का एड्रेस होता है ।

लिंकड लिस्ट का प्रेजेंटेशन(Representation): लिंक लिस्ट को नोड्स कि चैन के रूप में प्रदर्शित कर सकते हैं जहां पर हरेक नोड अगले नोड को पॉइंट करता है



लिंकड लिस्ट के प्रकार:

लिंक लिस्ट के निम्नलिखित विभिन्न प्रकार हैं।

सिंगल लिंक लिस्ट (Single Linked List) —केवल फॉरवर्ड पॉइंटर होता है

डबल लिंक लिस्ट(Doubly Linked)—फॉरवर्ड और बैकवर्ड पॉइंटर होता है

सर्कुलर लिंक लिस्ट(List Circular Linked List)— अंतिम तत्व पहले तत्व को पॉइंट करता है

लिंक लिस्ट के लाभ:निम्नलिखित लिंक लिस्ट के लाभ हैं

(क) लिंकड लिस्ट डायनामिक डाटा स्ट्रक्चर है।

(ख) लिंक लिस्ट रन टाइम के दौरान विकसित और सिकुड़ सकती है।

(ग) लिंक लिस्ट में इंसर्शन और डिलेशन आसान होता है।

(घ) कुशल स्मृति उपयोग, यानी स्मृति के पूर्व आवंटित कि कोई जरूरत नहीं।

(ङ) एक्सेस टाइम फास्ट होता है मेमोरी ओवरहेड के बिना कॉन्स्टेन्ट टाइम में बढ़ सकती है।

(च) लीनियर डाटा स्ट्रक्चर जैसे स्टैक,क्यू को लिंक लिस्ट कि मदद से आसानी से इम्प्लीमेंट कर सकते हैं।

लिंक लिस्ट के नुकसान: निम्नलिखित लिंक लिस्ट के नुकसान हैं

(क) यदि आवश्यक मेमोरी का पता हो तो मेमोरी वेस्टेज होता है।

(ख) सर्च करना मुश्किल है।

बुनियादी आपरेशन: लिंक लिस्ट के निम्नलिखित बुनियादी आपरेशन हैं

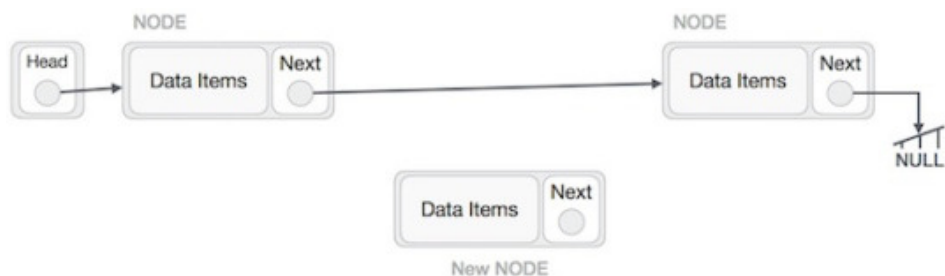
इनसर्शन (Insertion): इनसर्शन का अर्थ एक डाटा स्ट्रक्चर में एक नये डेटा तत्व को जोड़ना।

डिलिशन (deletion): डिलिशन का अर्थ एक डाटा स्ट्रक्चर में एक डेटा तत्व को हटाना यदि वह मौजूद है।

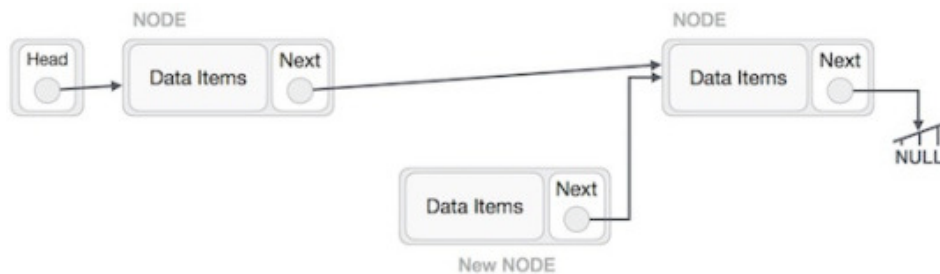
सर्च (Search): एक डाटा स्ट्रक्चर में निर्दिष्ट डेटा तत्व को खोजने को सर्च कहते हैं।

डिस्प्ले (Display): पूर्ण लिस्ट को डिस्प्ले करता है

इनसर्शन(Insertion) ऑपरेशन: इनसर्शन का अर्थ एक डाटा स्ट्रक्चर में एक नये नोड को जोड़ना है। हम यहाँ निम्नलिखित चित्र की मदद से समझेंगे। सबसे पहले एक नया नोड बनाइये और इन्सर्ट करने के लिए लोकेशन पता करिये

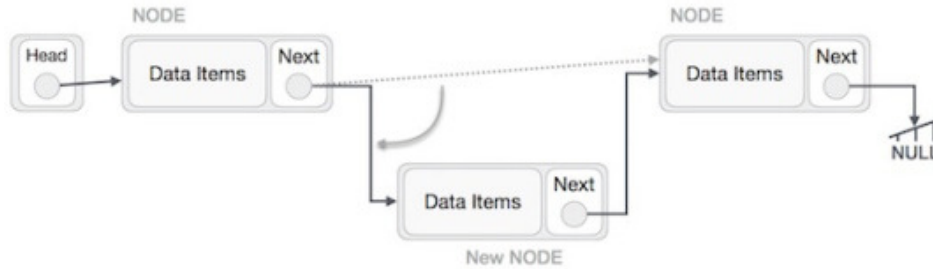


कल्पना कीजिए कि हम एक नोड B(NewNode), A(LeftNode) और C(RightNode) के बीच इन्सर्ट करना चाहते हैं। तब B.next C को पॉइंट करेगा और NewNode.next -> RightNode; अब यह इस तरह दिखेगा



अब लेफ्ट नोड नए नोड को पॉइन्ट करेगा।

LeftNode.next -> NewNode;



अब दोनों नोड्स के बिच में नए नोड को इन्सर्ट कर देंगे फिर नयी लिस्ट इस प्रकार होगी-



यदि नोड लिस्ट के शुरु में इन्सर्ट करना हो तो समान विधि अपनायी होगी और अंत में इन्सर्ट करना हो तो अंतिम नोड नए नोड को पॉइंट करेगा और नया नोड **Null** को पॉइंट करेगा

डिलिशन (deletion) ऑपरेशन: डिलिशन का अर्थ एक डाटा स्ट्रक्चर में एक डेटा तत्व को हटाना यदि वह मौजूद है। डिलेशन भी एक से अधिक स्टेप्स का प्रोसेस है चित्र की मदद से देखते हैं कि सबसे पहले सर्चिंग का उपयोग कर डिलीट करने वाले तत्व को खोजते हैं।



अब टारगेट नोड के पहले वाला नोड उसके बाद वाले नोड को पॉइंट करेगा-LeftNode.next -> TargetNode.next;



अब टारगेट नोड जिस नोड को पॉइंट कर रहा था वो लिंक निम्नलिखित कोड से हट जायेगा।

TargetNode.next -> NULL;



अगर हमें जरूरत है तो डिलीट किये गए नोड को रख सकते हैं अन्यथा हम मेमोरी को deallocate कर सकते हैं।

लिंक लिस्ट के ऑपरेशन्स के लिए C प्रोग्राम:

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdbool.h>
struct node {
int data;
int key;
struct node *next;
};

struct node *head = NULL;
struct node *current = NULL;

//display the list
void printList() {
struct node *ptr = head;
printf("\n[ ");

//start from the beginning
while(ptr != NULL) {
printf("(%d,%d) ",ptr->key,ptr->data);
ptr = ptr->next;
}

printf(" ]");
}
```

```
//insert link at the first location
void insertFirst(int key, int data) {
//create a link
struct node *link = (struct node*) malloc(sizeof(struct node));

link->key = key;
link->data = data;

//point it to old first node
link->next = head;

//point first to new first node
head = link;
}

//delete first item
struct node* deleteFirst() {

//save reference to first link
struct node *tempLink = head;

//mark next to first link as first
head = head->next;

//return the deleted link
return tempLink;
}

//is list empty
bool isEmpty() {
return head == NULL;
}

int length() {
int length = 0;
struct node *current;

for(current = head; current != NULL; current = current->next) {
```

```
length++;
}

return length;
}

//find a link with given key
struct node* find(int key) {

//start from the first link
struct node* current = head;

//if list is empty
if(head == NULL) {
return NULL;
}

//navigate through list
while(current->key != key) {

//if it is last node
if(current->next == NULL) {
return NULL;
} else {
//go to next link
current = current->next;
}
}

//if data found, return the current Link
return current;
}

//delete a link with given key
struct node* delete(int key) {

//start from the first link
struct node* current = head;
struct node* previous = NULL;
```

```
//if list is empty
if(head == NULL) {
return NULL;
}

//navigate through list
while(current->key != key) {

//if it is last node
if(current->next == NULL) {
return NULL;
} else {
//store reference to current link
previous = current;
//move to next link
current = current->next;
}
}

//found a match, update the link
if(current == head) {
//change first to point to next link
head = head->next;
} else {
//bypass the current link
previous->next = current->next;
}

return current;
}

void sort() {

int i, j, k, tempKey, tempData;
struct node *current;
struct node *next;

int size = length();
```

```
k = size ;

for ( i = 0 ; i < size - 1 ; i++, k-- ) {
current = head;
next = head->next;

for ( j = 1 ; j < k ; j++ ) {

if ( current->data > next->data ) {
tempData = current->data;
current->data = next->data;
next->data = tempData;

tempKey = current->key;
current->key = next->key;
next->key = tempKey;
}

current = current->next;
next = next->next;
}
}

void reverse(struct node** head_ref) {
struct node* prev = NULL;
struct node* current = *head_ref;
struct node* next;

while (current != NULL) {
next = current->next;
current->next = prev;
prev = current;
current = next;
}

*head_ref = prev;
}
```

```
main() {
insertFirst(1,10);
insertFirst(2,20);
insertFirst(3,30);
insertFirst(4,1);
insertFirst(5,40);
insertFirst(6,56);

printf("Original List: ");

//print list
printList();

while(!isEmpty()) {
struct node *temp = deleteFirst();
printf("\nDeleted value:");
printf("(%d,%d) ",temp->key,temp->data);
}

printf("\nList after deleting all items: ");
printList();
insertFirst(1,10);
insertFirst(2,20);
insertFirst(3,30);
insertFirst(4,1);
insertFirst(5,40);
insertFirst(6,56);

printf("\nRestored List: ");
printList();
printf("\n");

struct node *foundLink = find(4);

if(foundLink != NULL) {
printf("Element found: ");
printf("(%d,%d) ",foundLink->key,foundLink->data);
printf("\n");
} else {
```

```
printf("Element not found.");
}
delete(4);
printf("List after deleting an item: ");
printList();
printf("\n");
foundLink = find(4);
if(foundLink != NULL) {
printf("Element found: ");
printf("(%d,%d) ",foundLink->key,foundLink->data);
printf("\n");
} else {
printf("Element not found.");
}
printf("\n");
sort();
printf("List after sorting the data: ");
printList();
reverse(&head);
printf("\nList after reversing the data: ");
printList();
}
```

If we compile and run the above program, it will produce the following result –

Output

Original List:

[(6,56) (5,40) (4,1) (3,30) (2,20) (1,10)]

Deleted value:(6,56)

Deleted value:(5,40)

Deleted value:(4,1)

Deleted value:(3,30)

Deleted value:(2,20)

Deleted value:(1,10)

List after deleting all items:

[]

Restored List:

[(6,56) (5,40) (4,1) (3,30) (2,20) (1,10)]

Element found: (4,1)

List after deleting an item:

[(6,56) (5,40) (3,30) (2,20) (1,10)]

Element not found.

List after sorting the data:

[(1,10) (2,20) (3,30) (5,40) (6,56)]

List after reversing the data:

[(6,56) (5,40) (3,30) (2,20) (1,10)]

महत्वपूर्ण बिंदु

- लिंक लिस्ट एक लीनियर डाटा स्ट्रक्चर होता है जिसमे तत्वो की सीरीज इस तरह होती है कि प्रत्येक तत्व अपने अगले तत्व को पॉइंट करता है लिंक लिस्ट में प्रत्येक तत्व को नोड कहते है।
- लीनियर डाटा स्ट्रक्चर जैसे स्टैक,क्यू को लिंक लिस्ट कि मदद से आसानी से इम्प्लीमेंट कर सकते है।
- लिंकड लिस्ट डायनामिक डाटा स्ट्रक्चर है

अभ्यासार्थ प्रश्न

वस्तुनिष्ठ प्रश्न

- प्र1 लिंक लिस्ट सबसे उपयुक्त हैं
- (अ) डेटा के स्थायी संग्रह के लिए
- (ब) लगातार बदल रहे स्ट्रक्चर के आकार और डेटा के लिए
- (स) ऊपर की दोनों स्थिति के लिए
- (द) उपरोक्त में से कोई नहीं
- प्र2 आम तौर पर नोड्स के संग्रह को _____ कहा जाता है।
- (अ) स्टैक (ब) लिंकड लिस्ट
- (स) स्टैक (द) पॉइन्टर

- प्र3 निम्न में से कौन सा लिंकड लिस्ट का एक प्रकार नहीं है
(अ) डबल लिंक लिस्टम (ब) सिंगल लिंकड लिस्ट
(स) सरक्युलर लिंकड लिस्ट (द) हाइब्रिड लिंकड लिस्ट
- प्र4 लिंक लिस्ट आम तौर पर _____ स्मृति आवंटन के उदाहरण के रूप में जाना जाता है।
(अ) स्थिर (ब) डायनेमिक
(स) कम्पाईल टाईम (द) इनमे से कोई नहीं
- प्र5 एक सरक्युलर लिंक लिस्ट में
(अ) सभी तत्व सिक्वेंशियल तरीके से जुड़े होते हैं।
(ब) इसमे कोई शुरुआत और कोई अंत नहीं होता है।
(स) अवयव पदानुक्रम में व्यवस्थित होते हैं।
(द) सूची के भीतर आगे और पीछे चंक्रमण की अनुमति होती है।

लघुत्तरात्मक प्रश्न

- प्र1 लिंक लिस्ट को परिभाषित करें।
प्र2 हैडर लिंक लिस्ट क्या है?
प्र3 ऐरे और लिंक लिस्ट में कौन बेहतर है?
प्र4 सरक्युलर लिंक लिस्ट को परिभाषित करें।

निबंधात्मक प्रश्न

- प्र1 डबल लिंक लिस्टको समझाओ।
प्र2 सिंगल और डबल लिंक लिस्ट के बीच अंतर को बताओ।
प्र3 लिंक लिस्ट किस प्रकार की स्मृति आवंटन से जुड़ा हुआ है?
प्र4 लिंक लिस्ट का उपयोग समझाओ।

उत्तरमाला

उत्तर 1: ब

उत्तर 2: ब

उत्तर 3: द

उत्तर 4: ब

उत्तर 5: ब

अध्याय – 6

C++ के साथ शुरुआत

6.1 C++ प्रोग्राम की संरचना

एक C++ प्रोग्राम में चार अनुभाग होते हैं जैसे – चित्र 6.1 में दर्शाया गया है। ये अनुभाग अलग-अलग सॉर्स फाइलों में भी रखे जा सकते हैं और उसके बाद अलग-अलग या एक साथ भी कम्पाइल किये जा सकते हैं।

| |
|--------------------------|
| इनक्लूड फाइल |
| क्लास की घोषणा |
| मेम्बर फंक्शन की परिभाषा |
| main() फंक्शन |

चित्र 6.1 C++ प्रोग्राम की संरचना

6.2 C++ का एक सरल प्रोग्राम

आउटपुट स्क्रीन पर “Hello World” प्रिन्ट करने का प्रोग्राम।

प्रोग्राम 6.1 C++ का एक सरल प्रोग्राम

```
#include<iostream>          //include header file
using namespace std;
int main()
{
    cout<<“Hello World”;    //print ”Hello World”
    return 0;
}
```

प्रोग्राम 6.1 का आउटपुट होगा–

Hello World

C++ प्रोग्राम की विशेषताएँ

- C की तरह C++ प्रोग्राम भी फंक्शनस का एक संग्रह है।
- एक C++ प्रोग्राम में main () फंक्शन अनिवार्य है।

- C प्रोग्राम की तरह C++ प्रोग्राम में स्टेटमेंट अर्द्धविराम (;) से समाप्त होते हैं।

कमेंट्स

- // (डबल श्लेस) कमेंट एक लाईन को कमेंट करने के लिए प्रयोग किया जाता है।

उदाहरण :-

```
// This is my first C++ program.
```

- /* */ एक से अधिक लाईनों को कमेंट करने के लिए प्रयोग किया जाता है।

उदाहरण :-

```
/* This is my  
first C++ program */
```

iostream फाईल

- जिन स्टेटमेंट से पहले # चिन्ह लगा हो उनको प्रिप्रोसेसर डाइरेक्टिव स्टेटमेंट कहते हैं।
- इनको C++ प्रोग्राम के शुरू में लिखा जाता है।
- प्रिप्रोसेसर इस तरह के स्टेटमेंट को प्रोग्राम कम्पायल होने से पूर्व प्रोसेस करता है।
- # include < iostream > यह स्टेटमेंट iostream फाईल के कन्टेन्ट को प्रोग्राम के साथ जोड़ता है।
- इसमें cout आइडेंटिफायर और इनसर्सन ऑपरेटर की घोषणा होती है।

Namespace

- यह प्रोग्राम में प्रयुक्त आइडेंटिफायर्स के स्कोप को परिभाषित करता है।
- Namespace स्कोप का प्रयोग करने के लिए 'using namespace std' लिखते हैं।
- 'std' वो नेमस्पेश है जहाँ C++ स्टैंडर्ड क्लास लाइब्रेरी परिभाषित है।

6.3 कम्पाइलिंग एवं लिकिंग

कम्पाइलिंग एवं लिकिंग की प्रक्रिया ओपरेटिंग सिस्टम पर निर्भर करती है।

Linux OS

g++ कमांड का प्रयोग C++ प्रोग्राम का कम्पाइलिंग व लिकिंग के लिए किया जाता है।

उदाहरण :- g++ abc.cpp.

यह कमांड `abc.cpp` फाईल में लिखे गये प्रोग्राम को कम्पाइल करती है। कम्पाइलर एक ओब्जेक्ट फाईल `abc.o` का निर्माण करता है और स्वतः ही लाइब्रेरी फंक्शनस के साथ लिंक होकर एग्जीक्यूबल फाईल का निर्माण करता है। डिफॉल्ट एग्जीक्यूबल फाईल का नाम `a.out` होता है ।

MS DOS

Turbo C++ or Borland C++ कम्पाइलर इन्टीग्रेटेड डवलपमेन्ट एनवार्यमेन्ट को MS DOS में उपलब्ध कराते हैं। ये एक एडीटर भी उपलब्ध कराता है जिसके साथ फाईल, एडीट, कम्पाइल और रन ऑपसंस होते हैं।

- फाईल ऑपशन – सॉर्स फाईल को बनाने व सेव करने के लिए।
- एडीट ऑपशन – सॉर्स फाईल को एडीट करने के लिए।
- कम्पाइल ऑपशन – प्रोग्राम को कम्पाइल करने के लिए।
- रन ऑपशन – प्रोग्राम को कम्पाइल, लिंक, और रन एक साथ करने के लिए।

6.4 टोकन्स

प्रोग्राम की सबसे छोटी इकाई को टोकन्स कहा जाता है।

प्रोग्राम में निम्न लिखित टोकन्स होते हैं।

- कीवर्ड्स ,
- आयडेन्टीफायर्स
- कांन्सटेंट
- स्ट्रीगंस

प्रोग्राम इन्ही टोकन्स के प्रयोग से लिखा जाता है।

6.5 कीवर्ड्स

यह रिजर्व वर्ड्स होते हैं जिनका अर्थ प्रोग्रामर के द्वारा बदला नहीं जा सकता है। इनका प्रयोग वेरिएबल, कांस्टेट और अन्य यूजर-डिफाइंड प्रोग्राम इकाईयों के नाम के लिए नहीं किया जा सकता है। C++ कीवर्ड्स की सम्पूर्ण लिस्ट टेबल 6.1 में दर्शाया गया है। इनमें से कई कीवर्ड्स C और C++ में एक समान हैं।

टेबल 6.1 C++ कीवर्ड्स

| | | | |
|-------|--------|-----------|----------|
| asm | double | new | switch |
| auto | else | operator | template |
| break | enum | private | this |
| case | extern | protected | throw |
| catch | float | public | try |

| | | | |
|----------|--------|----------|----------|
| char | for | register | typedef |
| class | friend | return | union |
| const | goto | short | unsigned |
| continue | if | signed | virtual |
| default | inline | sizeof | void |
| delete | int | static | volatile |
| do | long | struct | while |

6.6 आइडेंटिफायर एवं कांस्टेंट

वेरिबल, फंक्शन, ऐरे, क्लास इत्यादि के नाम जो प्रोग्रामर के द्वारा दिये जाते हैं उन्हें आइडेंटिफायर कहा जाता है। इन आइडेंटिफायर को नाम देने के लिए हर एक भाषा के अपने नियम होते हैं। निम्नलिखित नियम जो C और C++ में एक समान हैं।

- केवल अंग्रेजी वर्णमाला के अक्षर, अंको और अंडरस्कोर का प्रयोग कर सकते हैं।
- किसी अंक के साथ नाम की शुरुआत नहीं की जा सकती है।
- अंग्रेजी के छोटे और बड़े अक्षर अलग-अलग माने जाते हैं।
- कीवर्ड का प्रयोग वेरिबल के नाम के लिए नहीं किया जा सकता है।

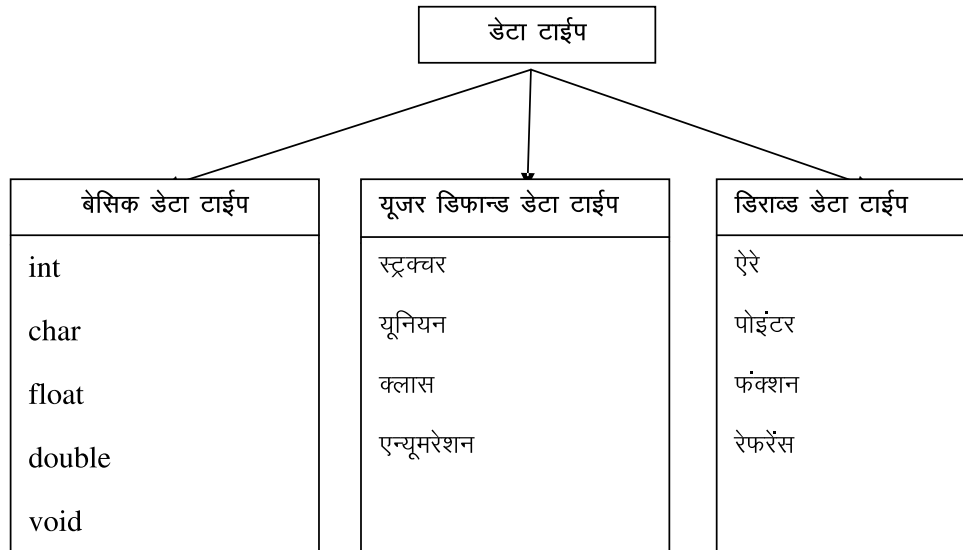
फिक्सड वेल्यू जो प्रोग्राम के एक्जीक्यूशन के दौरान बदलती नहीं है उन्हें कांस्टेंट कहा जाता है। C++ में विभिन्न प्रकार के कांस्टेंट होते हैं जैसे इंटीजर, करेक्टर, फ्लोटिंग-पोइंट नम्बर और स्ट्रिंग।

उदाहरण :-

```
256          // डेसिमल इंटीजर
34.12 // फ्लोटिंग-पोइंट नम्बर
025 // ऑक्टल इंटीजर
" Hello"// स्ट्रिंग कांस्टेंट
' Z'// करेक्टर कांस्टेंट
```

6.7 बेसिक डेटा टाईप

डेटा टाईप को चित्र 1.2 में दर्शाये अनुसार विभाजित किया जा सकता है—



चित्र 1.2 डेटा टाईप

बेसिक डेटा टाईप के साथ विभिन्न प्रकार के मोडिफायर प्रयोग किये जाते हैं। जिनको उनके नाम से पहले लिखे जाते हैं। **void** डेटा टाईप के साथ इनका प्रयोग नहीं किया जाता है। मोडिफायर का प्रयोग करेक्टर और इन्टीजर बेसिक डेटा टाईप के साथ किया जाता है **long** मोडिफायर का प्रयोग **double** के साथ किया जाता है। मोडिफायर निम्न प्रकार के होते हैं

- signed
- unsigned
- short
- long

बेसिक डेटा टाईप और मोडिफायर के सभी कोम्बिनेशन की लिस्ट उनके साइज और रेंज टेबल 6.2 में दर्शाया गया है।

टेबल 6.2 बेसिक डेटा टाईप के साइज और रेंज

| डेटा टाईप | साइज | रेंज |
|---------------|------|-----------------|
| char | 1 | -128 to 127 |
| unsigned char | 1 | 0 to 255 |
| signed char | 1 | -128 to 127 |
| int | 2 | -32768 to 32767 |
| unsigned int | 2 | 0 to 65535 |

| | | |
|-------------|----|------------------------------|
| signed int | 2 | -32768 to 32767 |
| short int | 1 | -128 to 127 |
| long int | 4 | -2147483648 to 2147483647 |
| float | 4 | 3.4E-38 to 3.4E+38 |
| double | 8 | 1.7E-308 to 1.7E+308 |
| long double | 10 | 3.4E-4932 to 1.1E+4932 |

6.8 यूजर डिफाइन्ड डेटा टाईप

स्ट्रक्चर और यूनियन

वास्तविक समस्याओं के निराकरण के लिए बेसिक डेटा टाईप पर्याप्त नहीं होते हैं। बेसिक डेटा टाईप और अन्य डेटा टाईप के समूह को स्ट्रक्चर कहा जाता है। स्ट्रक्चर का सिन्टेक्स इस प्रकार होता है

```
struct स्ट्रक्चर का नाम
{
.....
डेटा टाईप मेम्बर1;
डेटा टाईप मेम्बर2;
.....
};
```

एक स्टूडेंट का उदाहरण लेते हैं, जिसके कई ऐट्रिब्यूट्स होते हैं जैसे नाम, उम्र, प्रतिशत इत्यादि।

```
struct student
{
char name[20];
int age;
float percentage;
};
struct student student1, student2;
```

यहाँ student1 और student2 यूजर डिफाइन्ड डेटा टाईप 'student' के वेरिएबल हैं।

यूनियन भी स्ट्रक्चर की तरह होता है। लेकिन उनमें एक अन्तर होता है। स्ट्रक्चर टाईप की साइज उनके सभी मेम्बर के टाईप की साइजों के योग के बराबर होती है। जबकि यूनियन का साइज उसके सबसे बड़े मेम्बर के टाईप के साइज के बराबर होती है।

उदाहरण :-

```
union item
{
    int m;
    float x;
    char c;
}it1;
```

यहाँ एक वेरिएबल `it1` की घोषणा करता है। जिसका टाईप `item` है। इस यूनियन में तीन मेम्बर है। हर एक का अलग डेटा टाईप है। यद्यपि केवल एक समय में एक ही का प्रयोग कर सकते है। वेरिएबल `it1` मेमोरी में चार बाइट का स्थान लेगा क्योंकि इसका सबसे बड़ा सदस्य `float` टाईप का है जो वेरिएबल `x` है। अगर हम `item` को स्ट्रक्चर डिफाईन्ड करते है तब `it1` वेरिएबल मेमोरी में सात बाइट का स्थान लेगा। हम कह सकते है कि यूनियन मेमोरी की बचत करने वाला स्ट्रक्चर का विकल्प है।

क्लास

क्लास **C++** भाषा का महत्वपूर्ण फिचर है। किसी अन्य बेसिक डेटा टाईप की तरह क्लास टाईप के वेरिएबल की घोषणा कर सकते है। क्लास के वेरिएबल को ऑब्जेक्ट कहा जाता है। हम क्लास की विस्तार से चर्चा अध्याय 9 में करेंगे।

एन्यूमरेटेड डेटा टाईप

यह एक तरीका है जिसके द्वारा नामों को संख्याओं के साथ जोड़ा जाता है। `enum` कीवर्ड से 0, 1, 2 इत्यादि संख्याओं को नामों की लिस्ट के साथ जोड़ा जाता है।

उदाहरण :-

```
enum color{red, green, blue};
```

स्वतः ही `red` को 0, `green` को 1 और `blue` को 2 की संख्या प्रदान हो जाती है।

हम डिफाल्ट वेल्यूज को बाह्य रूप से इंटीजर वेल्यूज को एन्यूमरेटरस को प्रदान करके ओवरराइड भी कर सकते है।

उदाहरण :-

```
enum color{red, green=3, blue=8};
```

यहाँ `red` को 0 संख्या स्वतः ही प्रदान हुई है।

6.9 डिस्ट्रिब्यूट डेटा टाईप

ऐरे

यह एक ही प्रकार के एलिमेन्ट्स का समूह है।

उदाहरण :-

```
int number[5]={2, 7, 8, 9, 11};
```

यहाँ `number` एक ऐरे है जिसका साइज 5 है और उसमें पाँच इन्टीजर टाईप के एलिमेन्ट्स हैं।

फंक्शन

फंक्शन प्रोग्राम का एक भाग होता है। जो एक कार्य करने के लिए प्रयोग किया जाता है। एक प्रोग्राम को फंक्शनस में विभाजित करना प्रोग्रामिंग भाषा के मुख्य सिद्धान्तों में से एक है। प्रोग्राम में विभिन्न स्थानों पर कॉलिंग और उपयोग करके प्रोग्राम के आकार को कम करता है। हम फंक्शन की विस्तार से चर्चा अध्याय 8 में करेंगे।

पोइंटर

पोइंटर एक वेरिएबल होता है जो एक दूसरे वेरिएबल के एड्रेस को रखता है।

उदाहरण :-

```
int x=5;           //integer variable
int *ptr;         // integer pointer variable
ptr= &x;          //address of x assigned to ptr
*ptr=10;          //the value of x is changed from 5 to 10
```

रेफरेंस टाईप

रेफरेंस टाईप के वेरिएबल को रेफरेंस वेरिएबल कहा जाता है।

उदाहरण :-

```
int x=10;
int & y=x;
```

यहाँ `x` एक इन्टीजर टाईप का वेरिएबल है और `y` उसका एक उपनाम है।

```
cout << x;
cout << y;
```

दोनों 10 प्रिन्ट करेंगे। स्टेटमेंट

```
x=x+5;
```

`x` और `y` दोनों की वैल्यू को 15 में बदल देगा।

6.10 टाईप कम्पेटिबिलिटी

C++ टाईपकम्पेटिबिलिटी के संदर्भ में C से बहुत ही स्ट्रीक्ट है। int, short int और long int तीनों अलग-अलग टाईप है। इनको टाईपकास्ट करना आवश्यक है जब इनकी वैल्यूज एक दूसरे को प्रदान की जाती है। एक ऑपरेशन के ऑपरेण्ड्स का टाईप ऑपरेशन के साथ टाईपकम्पेटिबिलिटीबल होना आवश्यक है। टाईप कम्पेटिबिलिटी को हासिल करने के लिए दो प्रणाली है।

(i) बाह्य टाईप कनवर्जन

टाईप कास्ट ऑपरेटर का प्रयोग करते हुए वेरिएबल या एक्सप्रेशनस् का बाह्य टाईप कनवर्जन किया जाता है।

प्रोग्राम 6.2 बाह्य टाईप कनवर्जन

```
#include<iostream>
using namespace std;
int main()
{
    int i=5;
    float f=30.57;
    cout<<"i="<<i;
    cout<<"\nf="<<f;
    cout<<"\nfloat(i)="<<float(i);
    cout<<"\nint(f)="<<int(f);
    return 0;
}
```

प्रोग्राम 6.2 का आउटपुट होगा—

```
i=5
f=30.57
float(i)=5
int(f)=30
```

(ii) स्वतः टाईप कनवर्जन

जब एक एक्सप्रेशन में मिश्रित डेटा टाईप होते है तब कम्पाइलर नियमानुसार स्वतः ही टाईप कनवर्जन कर देता है। छोटे टाईप का बड़े टाईप में स्वतः ही कनवर्जन होने का नियम होता

- फिक्सड वेल्थ जो प्रोग्राम के एकजीक्यूशन के दौरान बदलती नहीं है उन्हें कांस्टेंट कहा जाता है।
- बेसिक डेटा टाईप और अन्य डेटा टाईप के समूह को स्ट्रक्चर कहा जाता है।
- एक ही प्रकार के एलिमेंट्स का समूह को ऐरे कहा जाता है।
- पोइंटर एक वेरिएबल होता है जो एक दूसरे वेरिएबल का एड्रेस रखता है।
- C++ टाईपकम्पेटिबिलिटी के संदर्भ में C से बहुत ही स्ट्रीक्ट है।

अभ्यासार्थ प्रश्न

वस्तुनिष्ठ प्रश्न

- प्रश्न 1. एक C++ प्रोग्राम की संरचना में कौनसा अनुभाग होता है?
- (अ) क्लास की घोषणा (ब) मेम्बर फंक्शन की परिभाषा
(स) main() फंक्शन (द) उपरोक्त सभी
- प्रश्न 2. एक लाईन को कमेंट करने के लिए किस चिन्ह प्रयोग किया जाता है
- (अ) \ \ (ब) // (स) || (द) !!
- प्रश्न 3. प्रिप्रोसेसर डाइरेक्टिव स्टेटमेंट से पहले किस चिन्ह प्रयोग किया जाता है?
- (अ) \$ (ब) # (स) & (द) *
- प्रश्न 4. C++ प्रोग्राम की कम्पाइलिंग व लिंकिंग के लिए किस कमांड का प्रयोग किया जाता है?
- (अ) g++ (ब) a++ (स) y++ (द) Z++
- प्रश्न 5. इनमें से कौनसा एक टोकन है?
- (अ) कीवर्ड (ब) आइडेंटिफायर
(स) ऑपरेटर (द) उपरोक्त सभी
- प्रश्न 6 इनमें से कौनसा एक बेसिक डेटा टाईप नहीं है?
- (अ) int (ब) char
(स) float (द) class

अति लघुउत्तरात्मक प्रश्न

- प्रश्न 1. टोकन्स क्या होते हैं ?
- प्रश्न 2. कीवर्ड क्या होते हैं ?

प्रश्न 3. आइडेंटिफायर क्या होते हैं ?

प्रश्न 4. कांस्टेंट क्या होते हैं ?

प्रश्न 5. स्ट्रक्चर और यूनियन में क्या अन्तर है ?

लघूत्तरात्मक प्रश्न

प्रश्न 1. डेटा टाईप के वर्गीकरण का वर्णन करें ?

प्रश्न 2. ऐन्थ्रॉमरेटेड डेटा टाईप किसे कहते हैं ?

प्रश्न 3. रेफरेंस टाईप किसे कहते हैं ?

निबंधात्मक प्रश्न

प्रश्न 1. C++ प्रोग्राम की कम्पाइलिंग और लिंकिंग लिनक्स ऑपरेटिंग सिस्टम पर करने का वर्णन कीजिए ?

प्रश्न 2. स्वतः और बाह्य टाईप कन्वर्जन का उदाहरण सहित वर्णन करें ?

उत्तरमाला

1: द 2: ब 3: ब 4: अ 5: द 6: द

अध्याय -7

ऑपरेटर, एक्सप्रेशन और कन्ट्रोल स्ट्रक्चर

7.1 C++ में ऑपरेटर

C के सभी ऑपरेटर C++ में वैध हैं। इनके अलावा C++ में कुछ नये ऑपरेटर जोड़े गये हैं जो निम्नलिखित हैं

- **Insertion ऑपरेटर (<<)** :- यह इसके दायी तरफ के वेरिएबल के कन्टेन्ट को आउटपुट स्क्रीन पर प्रिन्ट करता है।
- **Extraction ऑपरेटर (>>)** :- यह कीबोर्ड से वेल्यू लेता है और इसके दायी तरफ के वेरिएबल को प्रदान करता है।
- **स्कोप रिजोलूशन ऑपरेटर (::)** :- C++ एक ब्लोक स्ट्रक्चरड भाषा है। एक वेरिएबल के नाम को अलग-अलग ब्लोक में प्रयोग कर सकते हैं। वेरिएबल का स्कोप इसकी घोषणा की जगह और ब्लोक के अंत के बीच में होता है। एक वेरिएबल जिसकी घोषणा ब्लोक के अन्दर की गयी है वह उस ब्लोक के लिए लोकल होता है। स्कोप रिजोलूशन ऑपरेटर का प्रयोग वेरिएबल के ग्लोबल वर्जन को एक्सेस करने के लिए किया जाता है।

प्रोग्राम 7.1 :- स्कोप रिजोलूशन ऑपरेटर

```
#include<iostream>
using namespace std;
int x=10;      //global variable
int main()
{
    int x=20;   //x re-declared , local to main
    {
        cout<<"Inner block\n";
        int x=30;   //x declared again, local to inner block
        cout<<"x="<<x<<"\n";
        cout<<"::x="<<::x<<"\n";
    }
    cout<<"Outer block\n";
```

```

cout<<"x="<<x<<"\n";
cout<<"::x="<<::x<<"\n";
return 0;
}

```

प्रोग्राम 7.1 का आउटपुट होगा—

Inner block

x=30

::x=10

Outer block

x=20

::x=10

- **new** ऑपरेटर :- यह ऑपरेटर पर्याप्त मात्रा में डाटा ऑब्जेक्ट को मेमोरी प्रदान करता है।

```
int *p = new int;
```

उपरोक्त स्टेटमेंट इंटीजर डाटा ऑब्जेक्ट को पर्याप्त मात्रा में मेमोरी प्रदान करता है।

- **delete** ऑपरेटर :- यह ऑपरेटर मेमोरी को पुनः आवंटितकरता है। जब डेटा ऑब्जेक्ट की आगे आवश्यकता नहीं होती है। इससे मुक्त की गयी मेमोरी दूसरे प्रोग्रामों के लिए पुनः उपयोग में लायी जा सकती है।

उदाहरण :-

```
delete p;
```

उपरोक्त स्टेटमेंट मेमोरी जिसे पोइंटर **p** द्वारा अंकित किया गया है उसे पुनः आवंटितकरता है।

7.2 एक्सप्रेसन और उसके प्रकार

एक एक्सप्रेसन ऑपरेटर, कांस्टेंट और वेरिएबल का कॉम्बिनेशन है जो भाषा के नियम के अनुसार व्यवस्थित होता है। एक्सप्रेसन के निम्न प्रकार होते हैं।

- कांस्टेंट एक्सप्रेसन
- इंटीग्रल एक्सप्रेसन
- फ्लोट एक्सप्रेसन
- पोइंटर एक्सप्रेसन
- रिलेशनल एक्सप्रेसन
- लोजिकल एक्सप्रेसन
- बीटवाइज एक्सप्रेसन

- कांस्टेंट एक्सप्रेशन :- इसमें केवल कांस्टेंट वैल्यूज होती है।

उदाहरण :- $20+10*5.2$

- इंटीग्रल एक्सप्रेशन :- जो एक्सप्रेशन स्वतः और बाह्य टाईप कनवर्जन के बाद इंटीजर परिणाम देते हैं।

उदाहरण :- $x+y*10$

$x+'a'$

$5+\text{int}(7.5)$

जहाँ x और y इंटीजर वेरिएबल हैं।

- फ्लोट एक्सप्रेशन :- जो एक्सप्रेशन सभी तरह के टाईप कनवर्जन के बाद फ्लोट टाईप परिणाम देते हैं।

उदाहरण :- $a+b/5$

$7+\text{float}(10)$

जहाँ a और b फ्लोट टाईप के वेरिएबल हैं।

- पोइंटर एक्सप्रेशन :- पोइंटर एक्सप्रेशन का परिणाम एड्रेस वैल्यू होता है।

उदाहरण :- $\text{ptr}=\&x;$

$\text{ptr}+1$

जहाँ x एक वेरिएबल है और ptr एक पोइंटर है।

- रिलेशनल एक्सप्रेशन :- जो एक्सप्रेशन बूलियन टाईप का परिणाम देते हैं। जो सत्य और असत्य हो सकता है।

उदाहरण :- $x<=y$

$a==b$

रिलेशनल एक्सप्रेशन को बूलियन एक्सप्रेशन भी कहा जाता है।

- लोजिकल एक्सप्रेशन :- जो एक्सप्रेशन दो या दो से अधिक रिलेशनल एक्सप्रेशन को जोड़ता है और बूलियन टाईप का परिणाम देते हैं।

उदाहरण :- $x>y \ \&\& \ x==5$

$a==20 \ || \ y==10$

- बीटवाइज एक्सप्रेशन :- इस तरह के एक्सप्रेशन को बिट स्तर के डेटा मैन्युपुलेशन के लिए प्रयोग किया जाता है। इनका उपयोग बिट्स की टेस्टिंग और शिफ्टिंग के लिए किया जाता है।

उदाहरण :-

`a<<3` // तीन बिट्स को बायीं तरफ शिफ्ट करता है।

`x>>1` // एक बिट को दायीं तरफ शिफ्ट करता है।

7.3 विशेष असाइनमेंट एक्सप्रेशनस

- चैनड असाइनमेंट :-

`a=b=10;`

पहले 10 वेल्यू `b` को प्रदान की जाती है उसके बाद `a` को।

- एम्बेडेड असाइनमेंट :-

`a=(b=20)+5;`

`(b=20)` एक असाइनमेंट एक्सप्रेशन है जिसे एम्बेडेड असाइनमेंट कहा जाता है। यहाँ पर वेल्यू 20, `b` को दी जाती है और उसके बाद परिणाम 25, `a` को दिया जाता है।

- कम्पाउंड असाइनमेंट :- यह असाइनमेंट ऑपरेटर और एक बाइनरी आरिथमैटिक ऑपरेटर का संयुक्त रूप है।

उदाहरण :-

`a=a+5;` को `a+=5;` के रूप में भी लिख सकते हैं।

`+=` ऑपरेटर को कम्पाउंड असाइनमेंट ऑपरेटर या शॉर्ट हैंड असाइनमेंट ऑपरेटर कहा जाता है।

7.4 ऑपरेटर प्रिसिडेंस और एसोसिएटिविटी

अगर एक से ज्यादा ऑपरेटर किसी एक्सप्रेशन में हो तब, C++ भाषा में ऑपरेटर की प्राथमिकता के लिए परिभाषित नियम होते हैं। उच्च प्राथमिकता वाले ऑपरेटर निम्न प्राथमिकता वाले ऑपरेटर से पहले संपादित होते हैं। इस नियम को ऑपरेटर प्रिसिडेंस कहा जाता है।

ऑपरेटर की एसोसिएटिविटी

अगर दो या दो से अधिक ऑपरेटर एक समान प्रिसिडेंस के एक ही एक्सप्रेशन में होते हैं तो जिस आर्डर में वे संपादित होते हैं उसे ऑपरेटर की एसोसिएटिविटी कहते हैं। C++ ऑपरेटर की सम्पूर्ण लिस्ट उनकी प्रिसिडेंस और एसोसिएटिविटी के साथ टेबल 7.1 में दी गयी है।

टेबल 7.1 ऑपरेटर प्रिसिडेंस और एसोसिएटिविटी

| ऑपरेटर प्रिसिडेंस | एसोसिएटिविटी |
|---|----------------|
| <code>::</code> | बायें से दायें |
| <code>->, ., (), [], ++, --, ~, !, unary+, unary-, unary*</code> | बायें से दायें |
| Unary <code>&</code> , <code>(type)</code> , <code>sizeof</code> , <code>new</code> , <code>delete</code> | दायें से बायें |
| <code>*</code> , <code>/</code> , <code>%</code> | बायें से दायें |

| | |
|--------------------------------|----------------|
| +, - | बायें से दायें |
| <<, >> | बायें से दायें |
| <, <=, >, >= | बायें से दायें |
| ==, != | बायें से दायें |
| & | बायें से दायें |
| ^ | बायें से दायें |
| | बायें से दायें |
| && | बायें से दायें |
| | बायें से दायें |
| ?: | बायें से दायें |
| =, *=, /=, %=, += | दायें से बायें |
| <<=, >>=, &=, ^=, =, ,(comma) | बायें से दायें |

7.5 कन्ट्रोल स्ट्रक्चर

तीन तरह के कन्ट्रोल स्ट्रक्चर होते हैं।

- सिकवेंश स्ट्रक्चर
- सलेक्शन स्ट्रक्चर
- लूप स्ट्रक्चर

C++ में सभी बेसिक कन्ट्रोल स्ट्रक्चर होते हैं। और उनको विभिन्न प्रकार के कन्ट्रोल स्टेटमेन्ट के द्वारा लागू किया गया है।

- सिकवेंश स्ट्रक्चर :- स्टेटमेन्ट को जैसे प्रोग्राम में लिखा जाता है वैसे ही संपादित किया जाता है।

उदाहरण :-

```

-----
स्टेटमेन्ट 1
स्टेटमेन्ट 2
-----

```

- सलेक्शन स्ट्रक्चर :- दो या उससे अधिक संपादन के पथ जिनमें से एक को चुना जाता है अगर शर्त पूरी होती है।

उदाहरण :-

if स्टेटमेन्ट

```
if(expression is true)
```

```
    {  
        statements;  
    }  
if-else स्टेटमेन्ट  
if(expression is true)  
{  
    statements;  
}  
else  
{  
    statements;  
}  
switch स्टेटमेन्ट  
switch(expression)  
{  
    case 1: statements;  
        break;  
    case 2: statements;  
        break;  
    case 3: statements;  
        break;  
    default : statements;  
}
```

- लूप स्ट्रक्चर :- स्टेटमेन्ट शून्य या उससे अधिक बार संपादित होते हैं ।

उदाहरण :-

for स्टेटमेन्ट

for लूप का प्रयोग किया जाता है। जब किसी कार्य को पूर्व निर्धारित संख्या के बराबर दोहराया जाता है।

```
for(initial value; test condition; increment/decrement)  
{  
    statements;  
}
```

while स्टेटमेन्ट

while लूप के अन्दर के स्टेटमेन्ट जब तक कंडिशन सत्य है तब तक संपादित होता है। इसे प्रि-टेस्ट कंडिशन लूप भी कहा जाता है।

```
while(condition is true)
{
    statements;
}
```

do-while स्टेटमेन्ट

do-while लूप को पोस्ट टेस्ट कंडिशन लूप कहा जाता है। यह लूप कम से कम एक बार तो संपादित होता है।

```
do
{
    statements;
}while(condition is true);
```

महत्वपूर्ण बिंदु

- C के सभी ऑपरेटर C++ में वैध है।
- C++ एक ब्लोक स्ट्रक्चरड भाषा है।
- एक एक्सप्रेशन ऑपरेटर ,कांस्टेंट और वेरिएबल का कॉम्बिनेशन है जो भाषा के नियम के अनुसार व्यवस्थित होता है।
- उच्च प्राथमिकता वाले ऑपरेटर निम्न प्राथमिकता वाले ऑपरेटर से पहले संपादित होते हैं।
- C++ में सभी बेसिक कंट्रोल स्ट्रक्चर होते हैं और उनको विभिन्न प्रकार के कंट्रोल स्टेटमेन्ट के द्वारा लागू किया गया है।

अभ्यासार्थ प्रश्न

वस्तुनिष्ठ प्रश्न:

प्रश्न 1. इनमें से कौनसा ऑपरेटर इसके दायी तरफ के वेरिएबल के कन्टेन्ट को आउटपुट स्क्रीन पर प्रिन्ट करता है?

(अ) << (ब) >> (स) :: (द) &

प्रश्न 2. इनमें से कौनसा ऑपरेटर प्रयाप्त मात्रा में डाटा ऑब्जेक्ट को मेमौरी प्रदान करता है?

- (अ) Insertion ऑपरेटर (ब) Extraction ऑपरेटर
(स) new ऑपरेटर (द) delete ऑपरेटर

प्रश्न 3. एक्सप्रेसनस $a=(b=20)+5$ में वेरिएबल 'a' का क्या मान होगा?

- (अ) 20 (ब) 25 (स) 5 (द) 30

प्रश्न 4. इनमे से कौनसा शॉर्ट हैंड असाइनमेन्ट ऑपरेटर है?

- (अ) += (ब) -= (स) *= (द) उपरोक्त सभी

प्रश्न 5. सलेक्शन स्ट्रक्चर को किस कन्ट्रोल स्टेटमेन्ट के द्वारा लागू किया गया है?

- (अ) if स्टेटमेन्ट (ब) if-else स्टेटमेन्ट
(स) switch स्टेटमेन्ट (द) उपरोक्त सभी

प्रश्न 6 लूप स्ट्रक्चर को किस कन्ट्रोल स्टेटमेन्ट के द्वारा लागू किया गया है?

- (अ) for स्टेटमेन्ट (ब) while स्टेटमेन्ट
(स) do-while स्टेटमेन्ट (द) उपरोक्त सभी

अति लघूत्तरात्मक प्रश्न

- प्रश्न 1. ऑपरेटर प्रिसीडेंस को परिभाषित करें ?
प्रश्न 2. ऑपरेटर की संबद्धता को परिभाषित करें ?
प्रश्न 3. विभिन्न प्रकार के कन्ट्रोल स्ट्रक्चर क्या होते है ?
प्रश्न 4. एक्सप्रेसनस क्या होते हैं ?

लघूत्तरात्मक प्रश्न

- प्रश्न 1. स्कोप रिजोलुशन ऑपरेटर का क्या उपयोग है ?
प्रश्न 2. new और delete ऑपरेटर का क्या उपयोग है ?
प्रश्न 3. C++ में सलेक्शन कन्ट्रोल स्ट्रक्चर कैसे लागू किया गया है वर्णन कीजिए ?

निबंधात्मक प्रश्न

- प्रश्न 1. विभिन्न प्रकार के एक्सप्रेसन का उदाहरण सहित वर्णन किजिए ?
प्रश्न 2. विभिन्न प्रकार के लूपिंग स्टेटमेंटों का वर्णन किजिए ?

उत्तरमाला

- 1: द 2: स 3: ब 4: द 5: द 6: द

अध्याय 8

C++ में फंक्शन

8.1 परिचय

फंक्शन प्रोग्राम का एक भाग होता है जिसे किसी कार्य के लिए प्रयोग किया जाता है। एक प्रोग्राम का फंक्शनस में विभाजित करना प्रोग्रामिंग भाषा के मुख्य सिद्धान्तों में से एक है। प्रोग्राम में विभिन्न स्थानों पर कॉलिंग और उपयोग करके प्रोग्राम के आकार का कम करता है। C++ में फंक्शन को और अधिक विश्वसनीय और लचीला बनाने के लिए कई नये फिचर जोड़े गये हैं।

8.2 फंक्शन प्रोटोटाईप

फंक्शन प्रोटोटाईप कम्पाइलर को फंक्शन के बारे में सूचना देता है। जैसे आरग्यूमेन्ट की संख्या और उनके टाईप और रिटर्न टाईप। फंक्शन प्रोटोटाईप एक कॉलिंग प्रोग्राम में घोषणा करने वाला स्टेटमेन्ट होता है और इसका सिन्टेक्स निम्न प्रकार का होता है।

```
type function_name(arguments-list);
```

उदाहरण :-

```
int sum(int a, int b);
```

फंक्शन की घोषणा में आरग्यूमेन्ट के नाम छदम वेरिएबल होते हैं और वे ऐच्छिक होते हैं।

```
int sum(int, int);
```

एक वैध फंक्शन की घोषणा है।

8.3 कॉल-बाई-रेफरेंस

कॉल-बाई-वैल्यू पेरामीटर भेजने वाली विधि में कॉल्ड फंक्शन कॉलिंग प्रोग्राम में वास्तविक पेरामीटर को कॉल्ड फंक्शन द्वारा फोरमल पेरामीटर में कॉपी किया जाता है। फोरमल पेरामीटर पर किये बदलाव कॉलिंग प्रोग्राम में नहीं होता है। कॉलिंग प्रोग्राम के वास्तविक पेरामीटर में बदलाव के लिए हम कॉल-बाई-रेफरेंस पेरामीटर भेजने वाली विधि का प्रयोग करते हैं

उदाहरण :-

प्रोग्राम : 8.1 कॉल-बाई-रेफरेंस

```
#include<iostream>
using namespace std;
int main()
{
```

```

int count=0;
void update(int &);
cout<<"count="<<count<<"\n";
update(count);
cout<<"count="<<count;
return 0;
}
void update(int &x)
{
    x=x+1;
}

```

प्रोग्राम 8.1 का आउटपुट होगा—

count=0

count=1

यहाँ पर कॉलड फंक्शन `update` में वेरिएबल `x`, `main` फंक्शन में वेरिएबल `count` का उपनाम बन जाता है। `x` की वेल्यू में एक की बढ़ोतरी से `main` फंक्शन में `count` की वेल्यू बढ़ जाती है।

8.4 रिटर्न—बाई—रेफरेंस

एक फंक्शन रेफरेंस भी रिटर्न कर सकता है।

प्रोग्राम : 8.2 रिटर्न—बाई—रेफरेंस

```

#include<iostream>
using namespace std;
int main()
{
    int x=6,y=9;
    int & min(int &, int &);
    min(x,y)=-1;
    cout<<"x="<<x<<"\n";
}

```



```

        cout<<"y="<<y;
        return 0;
    }

int & min(int &a, int &b)
{
    if(a<b)
        return a;
    else
        return b;
}

```

प्रोग्राम 8.2 का आउटपुट होगा—

```

x=-1
y=9

```

8.5 फंक्शन ओवरलोडिंग

फंक्शन के एक समान नाम लेकिन उनकी आरग्यूमेन्ट लिस्ट में भिन्नता और अलग-अलग कार्य करना इसे फंक्शन ओवरलोडिंग कहा जाता है। सही फंक्शन को कॉल करना उसके आरग्यूमेन्ट की संख्या और टाईप पर निर्भर करता है न की उसके रिटर्न टाईप पर।

प्रोग्राम : 8.3 फंक्शन ओवरलोडिंग

```

#include<iostream>
using namespace std;
int sum(int, int);
int sum(int, int, int);
int main()
{
    cout<<"Sum of two numbers is "<<sum(5,10);
    cout<<"\n";
    cout<<"Sum of three numbers is "<<sum(10,20,30);
    return 0;
}

```

```

}
int sum(int x, int y)
{
    return(x+y);
}
int sum(int a, int b, int c)
{
    return(a+b+c);
}

```

प्रोग्राम 8.3 का आउटपुट होगा—

Sum of two numbers is 15

Sum of three numbers is 60

उपरोक्त प्रोग्राम में `sum()` फंक्शन को ओवरलोड किया गया है। जब हम `sum()` फंक्शन को दो आरग्यूमेंट भेजते हैं तब दो आरग्यूमेंट वाला फंक्शन कॉल होता है। जब हम `sum()` फंक्शन को तीन आरग्यूमेंट भेजते हैं तब तीन आरग्यूमेंट वाला फंक्शन कॉल होता है।

8.6 इनलाईन

जब किसी फंक्शन को कॉल किया जाता है संपादन का कंट्रोल कॉलिंग फंक्शन से कॉल्ड फंक्शन को चला जाता है। कॉल्ड फंक्शन संपादन होने के बाद संपादन का कंट्रोल पुनः कॉलिंग फंक्शन को चला जाता है। जब फंक्शन का आकार छोटा होता है तब इस प्रक्रिया में काफी समय बर्बाद हो जाता है। इस समस्या का समाधान इनलाईन फंक्शन है। एक इनलाईन फंक्शन का विस्तार इसे कॉल करने पर होता है। कम्पाइलर फंक्शन कॉल स्टेटमेंट को उसकी बॉडी से विस्थापित कर देता है।

महत्वपूर्ण बिंदु

- एक फंक्शन प्रोग्राम का भाग होता है जिसे किसी कार्य के लिए प्रयोग किया जाता है।
- फंक्शन प्रोटोटाइप कम्पाइलर को फंक्शन के बारे में सूचना देता है।
- एक फंक्शन रेफरेंस भी रिटर्न कर सकता है।
- फंक्शन के एक समान नाम लेकिन उनकी आरग्यूमेंट लिस्ट में भिन्नता और अलग-अलग कार्य करना इसे फंक्शन ओवरलोडिंग कहा जाता है।
- एक इनलाईन फंक्शन का विस्तार इसे कॉल करने पर होता है जिसमें कम्पाइलर फंक्शन कॉल स्टेटमेंट को उसकी बॉडी से विस्थापित कर देता है।

अभ्यासार्थ प्रश्न

वस्तुनिष्ठ प्रश्न :

- प्रश्न 1. एक वैध फंक्शन की घोषणा कौनसी है?
- (अ) `int fun(int a, int b);` (ब) `int fun(int, int);`
(स) अ. और ब. दोनों (द) इनमें से कोई नहीं
- प्रश्न 2. पेरामीटर भेजने वाली किस विधि में कॉलिंग प्रोग्राम में वास्तविक पेरामीटर को कॉल्ड फंक्शन के फोरमल पेरामीटर में कॉपी किया जाता है
- (अ) कॉल-बाई-रेफरेंस (ब) कॉल-बाई-वेल्यू
(स) कॉल-बाई-एड्रेस (द) इनमें से कोई नहीं
- प्रश्न 3. फंक्शन ओवरलोडिंग में सही फंक्शन को कॉल करना किस पर निर्भर नहीं करता है?
- (अ) आरग्यूमेन्ट की संख्या (ब) आरग्यूमेन्ट के टाईप
(स) फंक्शन के रिटर्न टाईप (द) इनमें से कोई नहीं
- प्रश्न 4. एक समान फंक्शन के नाम लेकिन उनकी आरग्यूमेन्ट लिस्ट में भिन्नता और अलग-अलग कार्य कर सकते हैं इसे कहा जाता है
- (अ) फंक्शन ओवरलोडिंग (ब) ऑपरेटर ओवरलोडिंग
(स) क्लास ओवरलोडिंग (द) इनमें से कोई नहीं

अति लघूत्तरात्मक प्रश्न

- प्रश्न 1. फंक्शन किसे कहते हैं ?
- प्रश्न 2. ऑपरेटर ओवरलोडिंग किसे कहते हैं ?
- प्रश्न 3. इनलाईन फंक्शन किसे कहते हैं ?

लघूत्तरात्मक प्रश्न

- प्रश्न 1. फंक्शन प्रोटोटाईप किसे कहते हैं ?
- प्रश्न 2. कॉल -बाई- वेल्यू और कॉल -बाई- रेफरेंस में क्या अन्तर है ?
- प्रश्न 3. स्ट्रक्चरड प्रोग्रामिंग में फंक्शन के क्या फायदे हैं ?

निबंधात्मक प्रश्न

- प्रश्न 1. दो वेल्यूज को आपस में अदला-बदली कॉल-बाई-रेफरेंस प्रणाली के द्वारा करने का प्रोग्राम लिखें ?
- प्रश्न 2. वृत्त के क्षेत्रफल और आयत के क्षेत्रफल की गणना के लिए फंक्शन को ओवरलोड करने का प्रोग्राम लिखें ?

उत्तरमाला

- 1: स 2: ब 3: स 4: अ

अध्याय 9

क्लास और ऑब्जेक्ट

9.1 परिचय

क्लास ऑब्जेक्ट ऑरिएन्टेड प्रोग्रामिंग भाषा का एक महत्वपूर्ण फीचर है। क्लास की अवधारणा को C में स्ट्रक्चर से लिया गया है। यह एक यूजर डिफाण्ड टाईप को बनाने का और लागू करने का नया तरीका है। इस अध्याय में हम क्लास और ऑब्जेक्ट के विभिन्न अवधारणाओं पर चर्चा करेंगे।

9.2 क्लास को परिभाषित करना

क्लास एक यूजर डिफाण्ड टाईप है जो डेटा और फंक्शन को एक साथ बाँधे रखता है। क्लास की घोषणा में इसके डेटा और मेम्बर फंक्शन की घोषणा होती है। क्लास की घोषणा का प्रारूप इस प्रकार होता है –

```
class class_name
{
    private:
        variable declaration;
        function declaration;
    public:
        variable declaration;
        function declaration;
};
```

क्लास के मेम्बर जिसकी घोषणा प्राइवेट अनुभाग में है उनको उसी क्लास के मेम्बर ही एक्सेस कर सकते हैं। क्लास के मेम्बर जिनकी घोषणा पब्लिक अनुभाग में हुई है उनको क्लास के बाहर से एक्सेस कर सकते हैं। स्वतः ही क्लास के मेम्बर प्राइवेट होते हैं। डेटा को क्लास के प्राइवेट अनुभाग में घोषित करना डेटा हाइडिंग कहा जाता है और यह ऑब्जेक्ट ऑरिएन्टेड प्रोग्रामिंग भाषा का एक महत्वपूर्ण फीचर है।

क्लास का एक उदाहरण

```
class point
{
    int x,y;           // private by default
```

```
public:
    void input(int a, int b);
    void output(void);
};
```

ऑब्जेक्ट की घोषणा

बेसिक डेटा टाईप की तरह हम क्लास टाईप के वेरिएबल की घोषणा कर सकते हैं। इन वेरिएबल को ऑब्जेक्ट कहा जाता है।

उदाहरण के लिए :-

```
point p, q;
```

यहाँ दो ऑब्जेक्ट **p** और **q** घोषित किये गये हैं।

क्लास के मेम्बर को एक्सेस करना

हम केवल क्लास के पब्लिक मेम्बरस को उस क्लास के ऑब्जेक्ट के द्वारा एक्सेस कर सकते हैं। पब्लिक मेम्बर फंक्शन को एक्सेस करने का प्रारूप इस प्रकार है

```
object_name.function_name(arguments list);
```

उदाहरण के लिए

```
p.input(10,20);
```

ऑब्जेक्ट **p** के द्वारा **input()** फंक्शन को कॉल किया गया है। स्टेटमेंट **p.x=10;** मान्य नहीं है क्योंकि **x** को प्राइवेट घोषित किया गया है और इसे केवल क्लास के मेम्बर फंक्शन ही सीधे एक्सेस कर सकते हैं न की ऑब्जेक्ट के द्वारा ।

9.3 मेम्बर फंक्शन को परिभाषित करना

क्लास के मेम्बर फंक्शन को क्लास के अन्दर और क्लास से बाहर परिभाषित किया जा सकता है।

क्लास के अन्दर

मेम्बर फंक्शन की घोषणा को क्लास के अन्दर उसकी वास्तविक परिभाषा से विस्थापित किया जाता है। क्लास के अन्दर परिभाषित मेम्बर फंक्शन इनलाईन फंक्शन माने जाते हैं।

उदाहरण के लिए :-

```
class point
{
    int x,y;
public:
    void input(int a, int b)
```

```

    {
        x=a;
        y=b;
    }
void output(void)
{
    cout<<"x="<<x<<"\n";
    cout<<"y="<<y;
}
};

```

क्लास के बाहर

मेंबर फंक्शन जिनकी घोषणा क्लास के अन्दर की गयी हो उनको क्लास से बाहर अलग से परिभाषित करना होता है।

मेंबर फंक्शन को परिभाषित करने के लिए प्रारूप :-

```

return_type class_name:: function_name(arguments)
{
    function body
}

```

यहाँ class_name दर्शाता है कि फंक्शन इस क्लास से सम्बंधित है।

उदाहरण के लिए :-

```

class point
{
    int x,y;
public:
    void input(int a, int b);
    void output(void);
};
void point :: input(int a, int b)
{
    x=a;
    y=b;
}

```

```

        void point :: output(void)
    {
        cout<<"x="<<x<<"\n";
        cout<<"y="<<y;
    }

```

प्रोग्राम 9.1 क्लास के साथ एक प्रोग्राम :-

```

#include<iostream>
using namespace std;
class point
{
    int x,y;
public:
    void input(int a, int b);
    void output(void);
};
void point :: input(int a, int b)
{
    x=a;
    y=b;
}
void point :: output(void)
{
    cout<<"x="<<x<<"\n";
    cout<<"y="<<y;
}
int main()
{
    point p;
    p.input(5,10);
    p.output();
return 0;
}

```

प्रोग्राम 9.1 का आउटपुट होगा—

x=5

y=10

9.4 एक्सेस मोडिफायरस

public और **private** कीवर्ड्स को एक्सेस मोडिफायर्स कहा जाता है। चूंकि ये क्लास के मेंबर को एक्सेस करने की प्रणाली को नियंत्रित करते हैं। क्लास के पब्लिक मेंबर को क्लास के बाहर से एक्सेस किया जा सकता है सामान्यतः क्लास के मेंबर फंक्शन को पब्लिक अनुभाग में रखा जाता है। क्लास के प्राईवेट मेंबर क्लास के बाहर से एक्सेस नहीं किये जा सकते हैं। यहाँ तक कि उस क्लास के ऑब्जेक्ट के द्वारा भी नहीं किये जा सकते हैं। सामान्यतः क्लास के डेटा मेंबर को प्राईवेट अनुभाग में रखा जाता है।

9.5 क्लास के भीतर ऐरे

ऐरे भी क्लास के डेटा मेंबर के रूप में हो सकते हैं।

उदाहरण के लिए :-

प्रोग्राम 9.2 क्लास के भीतर ऐरे

```
#include<iostream>
using namespace std;
class data
{
    int a[5];
public:
    void getdata(void);
    void showdata(void);
};
void data :: getdata(void)
{
    cout<<"Enter the elements of array\n";
    for(int i=0; i<5; i++)
    {
        cin>>a[i];
    }
}
void data :: showdata(void)
```



```

{
    cout<<"Array elements are\n";
    for(int i=0; i<5; i++)
        cout<<a[i]<<"\t";
}
int main()
{
    data d;
    d.getdata();
    d.showdata();
return 0;
}

```

प्रोग्राम 9.2 का आउटपुट होगा—

Enter the elements of array

6 5 9 8 1

Array elements are

6 5 9 8 1

9.6 स्टैटिक डेटा मेंबर

क्लास के डेटा मेंबर को स्टैटिक के रूप में भी घोषित किया जा सकता है। स्टैटिक डेटा मेंबर की विशेषताएँ इस प्रकार हैं —

- इसकी प्रारंभिक वैल्यू शून्य होती है जब इसके क्लास का पहला ऑब्जेक्ट बनाया जाता है।
- केवल एक ही प्रतिलिपी इस डेटा मेंबर की बनती है और इसे क्लास के सभी ऑब्जेक्ट साझा करते हैं।
- चूंकि यह सम्पूर्ण क्लास के साथ जुड़ा हुआ है इसे क्लास वेरिएबल भी कहा जाता है।

प्रोग्राम 9.3 स्टैटिक डेटा मेंबर

```

#include<iostream>
using namespace std;
class data
{
    static int x;

```

```
int y;
public:
void getdata(int a)
{
    y=a;
    x++;
}
void show_x(void)
{
    cout<<"x="<<x<<"\n";
}
};
int data :: x; // static member definition
int main()
{
    data d1, d2; // x is initialized to zero
    d1.show_x();
    d2.show_x();
    d1.getdata(10);
    d2.getdata(20);
    cout<<"After reading data"<<"\n";
    d1.show_x();
    d2.show_x();
    return 0;
}
```

प्रोग्राम 9.3 का आउटपुट होगा—

x=0

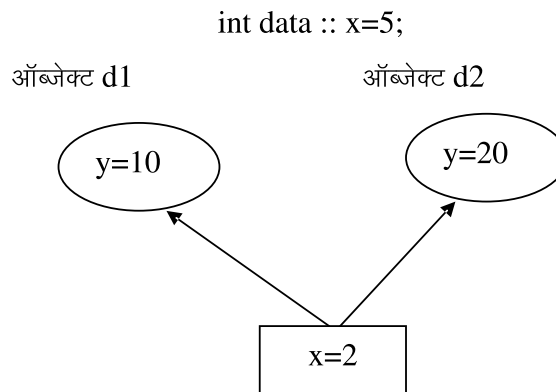
x=0

After reading data

x=2

x=2

उपरोक्त प्रोग्राम में जब ऑब्जेक्ट घोषित किये जाते हैं तब स्टैटिक डेटा मेंबर x की प्रारंभिक वेल्थ शून्य हो जाती है। हर बार जब फंक्शन कॉल होता है तब x की वेल्थ में एक की वृद्धि हो जाती है। चूंकि वेरिएबल x को दोनों ऑब्जेक्ट के बीच साझा किया गया है। x का मान हर बार 2 प्रिन्ट हुआ है। स्टैटिक डेटा मेंबर को प्रारंभिक वेल्थ भी दी जा सकती है जब इसे क्लास के बाहर परिभाषित किया जाता है। जैसे



चित्र 9.1 स्टैटिक डेटा मेंबर

9.7 स्टैटिक मेंबर फंक्शन

स्टैटिक कीवर्ड के साथ घोषित मेंबर फंक्शन को स्टैटिक मेंबर फंक्शन कहा जाता है। स्टैटिक मेंबर फंक्शन की निम्नलिखित विशेषताएँ होती हैं

- यह केवल क्लास के दूसरे स्टैटिक डेटा मेंबर और मेंबर फंक्शन को एक्सेस कर सकते हैं।
- इनको क्लास के नाम की सहायता से कॉल किया जाता है।

प्रोग्राम 9.4 स्टैटिक मेंबर फंक्शन

```
#include<iostream>
using namespace std;
class test
{
    int x;
    static int y;
public:
    void set_xy(int a)
    {
        x=a;
```

```

        y++;
    }
    void show_x(void)
    {
        cout<<"x="<<x<<"\n";
    }
    static void show_y(void)
    {
        cout<<"y="<<y;
    }
};
int test :: y;
int main()
{
    test t1, t2;
    t1.set_xy(10);
    t2.set_xy(20);
    t1.show_x();
    t2.show_x();
    test::show_y();    // calling static function
    return 0;
}

```

प्रोग्राम 9.4 का आउटपुट होगा—

x=10

x=20

y=2

9.8 फ्रेंड फंक्शन

जैसा की हम जानते हैं कि क्लास के प्राइवेट मेंबर को क्लास के बाहर से एक्सेस नहीं किये जा सकते हैं। एक फ्रेंड फंक्शन क्लास के प्राइवेट डाटा को उस क्लास के ऑब्जेक्ट के जरिए एक्सेस कर सकते हैं। जब एक फंक्शन दो क्लासों में एक समान हो, सामान्यतः हम उस फंक्शन को दोनों के लिए फ्रेंड बना लेते हैं। इस फंक्शन को **friend** कीवर्ड के साथ घोषित किया जाता है। एक फ्रेंड फंक्शन की निम्नलिखित विशेषताएँ होती हैं

- इसे सामान्य फंक्शन की तरह कॉल किया जाता है।

- क्लास के ऑब्जेक्ट की सहायता से कॉल नहीं किया जा सकता है।
- यह क्लास के मेंबर को केवल उस क्लास के ऑब्जेक्ट की सहायता से एक्सेस कर सकता है।
- इसे क्लास के अन्दर कही भी घोषित किया जा सकता है।
- सामान्यतः इसके आरग्यूमेन्ट ऑब्जेक्ट होते हैं।

प्रोग्राम 9.5 फ्रेंड फंक्शन

```
#include<iostream>
using namespace std;
class test
{
    int x,y;
public:
    void getdata(int a, int b)
    {
        x=a;
        y=b;
    }
    friend int sum(test t);
};

int sum(test t)
{
    return(t.x+t.y);
}

int main()
{
    test q;
    q.getdata(10,20);
    cout<<"Sum="<<sum(q);
    return 0;
}
```

प्रोग्राम 9.5 का आउटपुट होगा—

Sum=30

फ्रेंड क्लास

एक क्लास का मेंबर फंक्शन दूसरी क्लास का फ्रेंड फंक्शन हो सकता है।

उदाहरण के लिए :-

```
class A
{
void fun(); // member function of A
};
class B
{
- - - - -
friend void A::fun();
- - - - -
};
```

ध्यान दे कि क्लास **B** में फ्रेंड फंक्शन को क्लास का नाम और स्कोप रिजोलुयशन ऑपरेटर के साथ घोषित किया गया है। फंक्शन **fun()** क्लास **A** का मेंबर फंक्शन है और क्लास **B** का फ्रेंड फंक्शन है। अगर एक क्लास के सभी मेंबर फंक्शन दूसरी क्लास में फ्रेंड घोषित कर दिये जाते हैं तब उस क्लास को फ्रेंड क्लास कहा जाता है।

उदाहरण के लिए :-

```
class C
{
- - - - -
friend class A; //All member functions of class A are friend
to C
- - - - -
};
```

प्रोग्राम 9.6 फ्रेंड फंक्शन

```
#include<iostream>
using namespace std;
class second; //forward declaration
class first
{
int x;
public:
```

```
        void set_value(int a)
        {
            x=a;
        }
        friend void max(first, second);
};
class second
{
    int y;
public:
    void set_value(int b)
    {
        y=b;
    }
    friend void max(first, second);
};
void max(first f, second s)
{
    if(f.x>s.y)
        cout<<"Maximum is"<<f.x;
    else
        cout<<"Maximum is"<<s.y;
}
int main()
{
    first A;
    second B;
    A.set_value(10);
    B.set_value(20);
    max(A,B); // calling friend function
    return 0;
}
```

प्रोग्राम 9.6 का आउटपुट होगा—

Maximum is 20

9.9 रिटर्निंग ऑब्जेक्ट

पिछले अनुभाग में हमने देखा कि फ्रेंड फंक्शन ऑरग्यूमेन्ट के रूप में ऑब्जेक्ट लेते हैं। फ्रेंड फंक्शनऑब्जेक्ट भी रिटर्न कर सकते हैं।

प्रोग्राम 9.7 रिटर्निंग ऑब्जेक्ट

```
#include<iostream>
using namespace std;
class vector
{
    int V[3];
public:
    void set_vector(void)
    {
        cout<<"Enter three numbers\n";
        for(int i=0; i<3; i++)
            cin>>V[i];
    }
    void display(void)
    {
        for(int i=0; i<3; i++)
            cout<<V[i]<< ",";
    }
    friend vector sum(vector, vector);
};
vector sum(vector p, vector q)
{
    vector r;
    for(int j=0;j<3; j++)
        r.V[j]=p.V[j]+q.V[j];
    return r;
}
int main()
```



```

{
    vector v1, v2,v3;
    v1.set_vector();
    v2.set_vector();
    v3=sum(v1,v2);
    cout<<"First vector is:";
    v1.display();
    cout<<"\n";
    cout<<"Second vector is:";
    v2.display();
    cout<<"\n";
    cout<<"Resultant vector is:";
    v3.display();
    return 0;
}

```

प्रोग्राम 9.7 का आउटपुट होगा—

Enter three numbers

3 -2 5

Enter three numbers

-8 6 7

First vector is: 3,-2,5,

Second vector is: -8,6,7,

Resultant vector is: -5,4,12

9.10 मेंबर के लिए पोइन्टर

हम एक क्लास के मेंबर का एड्रेस पोइन्टर को असाइन कर सकते हैं।

उदाहरण के लिए :-

```

class X
{
    int a;
public:
    void show();
};

```

हम क्लास X के मेंबर a के लिए पॉइंटर परिभाषित इस प्रकार कर सकते हैं—

```
int X:: *p=&X::a;
```

X:: * का मतलब क्लास X के मेंबर के लिए पॉइंटर।

&X:: * का मतलब क्लास X का मेंबर a का एड्रेस।

स्टेटमेंट `int *p=&a;` कार्य नहीं करेगा। पॉइंटर p का उपयोग डेटा मेंबर a को मेंबर फंक्शन और फ्रेंड फंक्शन के अन्दर एक्सेस करने के लिए कर सकते हैं।

उदाहरण के लिए :-

```
void show()
{
    X x; // object created
    cout<<x.*p; //display value of a
    cout<<x.a; //same as above
}
```

हम क्लास के मेंबर फंक्शन के लिए पॉइंटर सेट कर सकते हैं। मेंबर फंक्शन को डिरेफरेंसिंग ऑपरेटर (.*) की सहायता से कॉल कर सकते हैं।

उदाहरण के लिए :-

```
X x; // object created
void (X::*pf)()=&X::show;
(x.*pf()); //invoke show()
यहाँ pf मेंबर फंक्शन show() के लिए पॉइंटर हैं।
```

महत्वपूर्ण बिंदु

- क्लास एक यूजर डिफाउंड टाईप है जो डेटा और फंक्शन को एक साथ बाँधे रखता है।
- स्वतः ही क्लास के मेंबर प्राइवेट होते हैं।
- क्लास के मेंबर फंक्शन को क्लास के अन्दर और क्लास से बाहर परिभाषित किया जा सकता है।
- **public** और **private** कीवर्ड को एक्सेस मोडिफायर्स कहा जाता है।
- क्लास के डेटा मेंबर को स्टैटिक के रूप में भी घोषित किया जा सकता है।
- स्टैटिक कीवर्ड के साथ घोषित मेंबर फंक्शन को स्टैटिक मेंबर फंक्शन कहा जाता है।

- एक फ्रेंड फंक्शन क्लास के प्राइवेट डाटा को उस क्लास के ऑब्जेक्ट के जरिए एक्सेस कर सकते हैं।
- हम एक क्लास के मेंबर का एड्रेस प्वाइंटर को असाइन कर सकते हैं।

अभ्यासार्थ प्रश्न

वस्तुनिष्ठ प्रश्न :

प्रश्न 1. एक यूजर डिफाउंड टाईप जो डेटा और फंक्शन को एक साथ बाँधे रखता है उसे कहा जाता है

- (अ) ऑब्जेक्ट (ब) क्लास (स) ऐरे (द) प्वाइंटर

प्रश्न 2. स्वतः ही क्लास के मेंबर होते हैं

- (अ) पब्लिक (ब) प्राइवेट (स) प्रोटेक्टेड (द) इनमें से कोई नहीं

प्रश्न 3. इनमें से कौनसा एक एक्सेस मोडिफायर है?

- (अ) public (ब) private (स) अ. और ब. दोनों (द) इनमें से कोई नहीं

प्रश्न 4. इनमें से कौनसा स्टैटिक डेटा मेंबर के संदर्भ में सत्य है ?

(अ) इसकी प्रारंभिक वैल्यू शून्य होती है जब इसके क्लास का पहला ऑब्जेक्ट बनाया जाता है।

(ब) केवल एक ही प्रतिलिपी इस डेटा मेंबर की बनती है।

(स) इसे क्लास वेरिएबल भी कहा जाता है।

(द) उपरोक्त सभी

प्रश्न 5 इनमें से कौनसा स्टैटिक मेंबर फंक्शन के संदर्भ में सत्य है?

(अ) स्टैटिक कीवर्ड के साथ घोषित किया जाता है।

(ब) केवल क्लास के दूसरे स्टैटिक डेटा मेंबर और मेंबर फंक्शन को एक्सेस कर सकते हैं।

(स) इनको क्लास के नाम की सहायता से कॉल किया जाता है।

(द) उपरोक्त सभी

प्रश्न 6. इनमें से कौनसा फ्रेंड फंक्शन के संदर्भ में सत्य है?

(अ) इसे सामान्य फंक्शन की तरह कॉल किया जाता है।

(ब) इसे क्लास के अन्दर कही भी घोषित किया जा सकता है।

(स) सामान्यतः इसके आरग्यूमेन्ट ऑब्जेक्ट होते हैं।

(द) उपरोक्त सभी

अति लघूत्तरात्मक प्रश्न

प्रश्न 1. क्लास किसे कहते हैं ?

प्रश्न 2. ऑब्जेक्ट किसे कहते हैं ?

प्रश्न 3. फ्रेंड क्लास किसे कहते हैं ?

लघूत्तरात्मक प्रश्न

प्रश्न 1. प्राईवेट और पब्लिक एक्सेस मोडिफायर में क्या अन्तर है ?

प्रश्न 2. स्टैटिक डेटा मेम्बर के गुण क्या है ?

प्रश्न 3. स्टैटिक मेम्बर फंक्शन के क्या गुण होते हैं ?

निबंधात्मक प्रश्न

प्रश्न 1. फ्रेंड फंक्शन किसे कहते हैं ? इसके गुण लिखों ?

प्रश्न 2. एक 'Complex' क्लास बनाइए जो एक Complex नम्बर को बताता है और दो कॉम्प्लेक्स नम्बरों को जोड़ने और घटाने के लिए मेम्बर फंक्शन परिभाषित करने का प्रोग्राम लिखो ?

प्रश्न 3. दो क्लासों के डेटा मेम्बर की अदला-बदली करने का फ्रेंड फंक्शन की सहायता से प्रोग्राम लिखों ?

उत्तरमाला

1:ब 2:ब 3:स 4: द 5: द 6:द

अध्याय –10

कंस्ट्रक्टर और डिस्ट्रक्टर

10.1 परिचय

पिछले अध्याय में क्लासों के उदाहरणों में हम मेंबर फंक्शन जैसे `input()` का उपयोग किया है। क्लास के प्राईवेट डेटा मेंबर को इनिशियलाइज(प्रारंभिक वेल्यू देना) करने के लिए फंक्शन कॉल स्टेटमेंट का पहले से घोषित ऑब्जेक्ट के साथ प्रयोग किया जाता है। ये फंक्शन डेटा मेंबर को उनको ऑब्जेक्ट बनने के समय इनिशियलाइज करने में असमर्थ है। C++ का उद्देश्य यह है कि क्लास भी बेसिक डेटा टाईप की तरह हो। जब एक क्लास टाईप वेरिएबल (ऑब्जेक्ट) को घोषित किये जाते हैं तब ठीक उसी तरह इनिशियलाइज हो जिस तरह से बेसिक डेटा टाईप के वेरिएबल को इनिशियलाइज किया जाता है।

इस अध्याय में, हम एक विशेष मेंबर फंक्शन जिसे कंस्ट्रक्टर कहा जाता है उसकी चर्चा करेंगे। जो कि ऑब्जेक्ट को इनिशियलाइज करने के लिए काम आते हैं। जब इन्हें घोषित किया जाता है। एक दूसरा विशेष मेंबर फंक्शन डिस्ट्रक्टर जो उन ऑब्जेक्ट को खत्म करता है जो आगे के लिए काम नहीं आते हैं।

10.2 कंस्ट्रक्टर

कंस्ट्रक्टर एक विशेष प्रकार का मेंबर फंक्शन है उसके क्लास के ऑब्जेक्ट को इनिशियलाइज करने के लिए काम आते हैं। कंस्ट्रक्टर स्वतः ही कॉल हो जाते हैं जब उसके क्लास के ऑब्जेक्ट घोषित किया जाते हैं। कंस्ट्रक्टर फंक्शन की निम्नलिखित विशेषताएँ होती हैं

- इसका नाम क्लास के नाम जैसा ही होता है।
- ये क्लास के पब्लिक अनुभाग में घोषित होने चाहिए ।
- जब ऑब्जेक्ट घोषित किया जाते हैं तब ये स्वतः ही कॉल हो जाते हैं।
- इनका कोई रिटर्न टाईप नहीं होता है, यहाँ तक की `void` भी और इस प्रकार ये कोई वेल्यू रिटर्न नहीं करता है।
- इनको इनहेरिट नहीं किया जा सकता है।
- इनके एड्रेस को एक्सेस नहीं कर सकते हैं।

उदाहरण के लिए :-

```
class point
{
```

```

        int x,y;
public:
point(void); //constructor declared
-----
-----
};
point :: point(void) //constructor defined
{
    x=0;
    y=0;
}

```

जब हम क्लास `point` के ऑब्जेक्ट को घोषित करते हैं
उदाहरण के लिए :-

```

        point p;

```

क्लास के अन्दर कंस्ट्रक्टर स्वतः ही कॉल हो जाता है और प्राईवेट डेटा मेंबर `x` और `y` को शून्य से ऑब्जेक्ट `p` के लिए इनिशियलाइज कर देते हैं। जो कंस्ट्रक्टर आरग्यूमेन्ट नहीं लेते है उसे डिफॉल्ट कंस्ट्रक्टर कहा जाता है। अगर ऐसा कोई कंस्ट्रक्टर क्लास में परिभाषित नहीं है तब कम्पाइलर डिफॉल्ट कंस्ट्रक्टर उपलब्ध करवाता है उस क्लास के ऑब्जेक्ट घोषित करने के लिए।

10.3 पैरामीटराइज्ड कंस्ट्रक्टर

जो कंस्ट्रक्टर आरग्यूमेन्ट लेते है उन्हें पैरामीटराइज्ड कंस्ट्रक्टर कहा जाता है।

उदाहरण के लिए :-

```

class point
{
    int x, y;
public:
    point(int a, int b); // parameterized constructor
    {
        -----

```

```

        -----
    }
};
point::point(int a, int b)
{
    x=a;
    y=b;
}

```

पैरामीटराइज्ड कंस्ट्रक्टर को दो तरीको से कॉल किया जा सकता है।

- `point p= point(10,20); //explicit call`

यह स्टेटमेंट एक ऑब्जेक्ट `p` को 10 और 20 वैल्यू से इनिशियलाइज करता है ।

- `point p(10,20); //implicit call`

यह स्टेटमेंट उपरोक्त स्टेटमेंट की तरह काम करता है।

कंस्ट्रक्टर फंक्शन को इनलाईन फंक्शन के रूप में भी परिभाषित किया जा सकता है।

उदाहरण के लिए :-

```

class point
{
    int x, y;
public:
    point(int a, int b)
    {
        x=a;
        y=b;
    }
}

```

```

-----
-----

```

```
};
```

कंस्ट्रक्टर के ऑरग्युमेन्ट किसी भी टाईप के हो सकते हैं सिवाय उस क्लास के जिससे ये सम्बंधित हैं।

उदाहरण के लिए :-

```
class X
{
-----
-----
public:
X(X);
};
```

अमान्य है।

लेकिन एक कंस्ट्रक्टर अपनी क्लास का रेफरेंस एक ऑब्जेक्ट के रूप में ले सकता है।

उदाहरण के लिए :-

```
class X
{
-----
-----
public:
X(X&);
};
```

यह वैध है और कंस्ट्रक्टर को कॉपी कंस्ट्रक्टर कहा जाता है।

प्रोग्राम 10.1: पैरामीटराइज्ड कंस्ट्रक्टर

```
#include<iostream>
using namespace std;
class rectangle
{
    int length;
    int breadth;
public:
    rectangle(int a, int b)
```



```
    {  
        length=a;  
        breadth=b;  
    }  
void area()  
{  
    cout<<"Area="<<length*breadth;  
}  
};  
int main()  
{  
    rectangle r(5,10);  
    return 0;  
}
```

प्रोग्राम 10.1 का आउटपुट होगा—

Area=50

10.4 कंस्ट्रक्टर ओवरलोडिंग :-

एक क्लास में एक से ज्यादा कंस्ट्रक्टर हो सकते हैं और इसे कंस्ट्रक्टर ओवरलोडिंग कहा जाता है ।

प्रोग्राम 10.2: कंस्ट्रक्टर ओवरलोडिंग

```
#include<iostream>  
using namespace std;  
class point  
{  
    int x,y;  
public:  
    point()// no argument constructor  
    {
```

```
        x=0;
        y=0;
    }
    point(int a) //one argument constructor
    { x=y=a; }
    point(int m, int n) //two arguments constructor
    {
        x=m;
        y=n;
    }
    void show()
    {
        cout<<"x="<<x<<"\n";
        cout<<"y="<<y<<"\n";
    }
};
int main()
{
    point p1;
    point p2(5);
    point p3(7,11);
    cout<<"Coordinates of p1 are\n";
    p1.show();
    cout<<"Coordinates of p2 are\n";
    p2.show();
    cout<<"Coordinates of p3 are\n";
    p3.show();
    return 0;
}
```

प्रोग्राम 10.2 का आउटपुट होगा—

Coordinates of p1 are

x=0

y=0

Coordinates of p2 are

x=5

y=5

Coordinates of p3 are

x=7

y=11

उपरोक्त प्रोग्राम में, क्लास **point** में तीन कंस्ट्रक्टर है। पहला बिना आरग्यूमेन्ट का कंस्ट्रक्टर है। इसका उपयोग बिना किसी प्रारंभिक वेल्थ का ऑब्जेक्ट बनाने के लिए किया जाता है। जब हम अन्य कंस्ट्रक्टर परिभाषित करते हैं तब हमें कम्पाइलर को संतुष्ट करने के लिए बिना आरग्यूमेन्ट का कंस्ट्रक्टर परिभाषित करना होगा। दूसरा कंस्ट्रक्टर एक वेल्थ पैरामीटर के रूप में लेता है और ऑब्जेक्ट को इनिशियलाइज करता है। तीसरा कंस्ट्रक्टर दो आरग्यूमेन्ट लेता है और इन दो वेल्थ से ऑब्जेक्ट को इनिशियलाइज करता है।

10.5 डिफॉल्ट आरग्यूमेन्ट के साथ कंस्ट्रक्टर

कंस्ट्रक्टर डिफॉल्ट आरग्यूमेन्ट ले सकते है।

उदाहरण के लिए :-

```
point(int a, int b=0);
```

ध्यान दे कि डिफॉल्ट आरग्यूमेन्ट दायें से बायें दिये जाते है। आरग्यूमेन्ट **b**की डिफॉल्ट वेल्थ शून्य है। तब यह स्टेटमेंट

```
point p(5);
```

aको 5 वेल्थ असाइन करता है और **b**को शून्य (डिफॉल्ट द्वारा) लेकिन स्टेटमेंट

```
point(7,11);
```

a को 7 वेल्थ असाइन करता है और **b** को 11 क्योंकि जब वास्तविक पैरामीटर दिये गये हो तब वे डिफॉल्ट आरग्यूमेन्ट को ओवरराइड कर देते है।

अगर एक आरग्यूमेन्ट वाला कंस्ट्रक्टर भी इस कंस्ट्रक्टर के साथ मौजूद है तब कॉल करने वाला स्टेटमेंट

```
point p(5);
```

यह फैसला लेने में असमर्थ है कि कौनसे कंस्ट्रक्टर को कॉल किया जाये और एक अस्पष्टता की स्थिति उत्पन्न हो जाती है। कम्पाइलर एक त्रुटि संदेश उत्पन्न कर देता है।

10.6 ऑब्जेक्ट का डाइनामिक इनिशियलाइजेशन

एक ऑब्जेक्ट की इनिशियल वैल्यू रन टाइम पर दी जा सकती है। डाइनामिक इनिशियलाइजेशन का फायदा यह है कि हम विभिन्न प्रकार के इनपुट कंस्ट्रक्टर ओवरलोडिंग के द्वारा दे सकते हैं।

प्रोग्राम 10.3 ऑब्जेक्ट का डाइनामिक इनिशियलाइजेशन

```
#include<iostream>
using namespace std;
class shape
{
    float length, breadth;
    float radius;
    float area;
public:
    shape() { }
    shape(float r)
    {
        radius=r;
        area=3.14*r*r;
    }
    shape(float l, float b)
    {
        length=l;
        breadth=b;
        area=length*breadth;
    }
    void display()
    {
        cout<<"Area="<<area<<"\n";
    }
};
int main()
{
```

```

shape circle, rectangle;
float r, l, b;
cout<<"Enter the radius of circle\n";
cin>>r;
circle=shape(r);
cout<<"Enter the length and breadth of rectangle\n";
cin>>l>>b;
rectangle=shape(l,b);
cout<<"Area of circle\n";
circle.display();
cout<<"Area of rectangle\n";
rectangle.display();
return 0;
}

```

}

प्रोग्राम 10.3 का आउटपुट होगा—

Enter the radius of circle

5

Enter the length and breadth of rectangle

17 8

Area of circle

78.5

Area of rectangle

136

10.7 कॉपी कंस्ट्रक्टर

कंस्ट्रक्टर जो एक ऑब्जेक्ट को उसी क्लास के दूसरे ऑब्जेक्ट से घोषित और इनिशियलाइज करता है, उसे कॉपी कंस्ट्रक्टर कहा जाता है। एक कॉपी कंस्ट्रक्टर उसी क्लास के ऑब्जेक्ट का रेफरेंस आरग्यूमेन्ट के रूप में लेते है।

प्रोग्राम 10.4 कॉपी कंस्ट्रक्टर

```

#include<iostream>
using namespace std;
class product
{
    int code;

```

```
public:
    product(){ } // default constructor
    product(int x)//parameterized constructor
    {
        code=x;
    }
    product(product &y)    //copy constructor
    {
        code=y.code;    //copy the value
    }
    void display(void)
    {
        cout<<code;
    }
};
int main()
{
    product p1(10);
    product p2(p1);    //copy constructor called
    product p3=p1;    //again copy constructor called
    cout<<"Code of p1:";
    p1.display();
    cout<<"\nCode of p2:";
    p2.display();
    cout<<"\nCode of p3:";
    p3.display();
    return 0;
}
```

प्रोग्राम 10.4 का आउटपुट होगा—

Code of p1:10

Code of p2:10

Code of p3:10

नोट:- जब प्रोग्राम में कॉपी कंस्ट्रक्टर परिभाषित नहीं होता है तब कम्पाइलर अपना कॉपी कंस्ट्रक्टर उपलब्ध कर देता है।

10.8 डिस्ट्रक्टर :-

क्लास का एक विशेष प्रकार का मेंबर फंक्शन जिसका प्रयोग कंस्ट्रक्टर के द्वारा बनाये गये ऑब्जेक्ट को खत्म करने के लिए किया जाता है। डिस्ट्रक्टर फंक्शन की निम्नलिखित विशेषताएँ होती हैं

- (1) इसका नाम क्लास के नाम के जैसा होता है। लेकिन इसके नाम से पहले tilde(~) चिन्ह होता है।
- (2) यह आरग्यूमेन्ट नहीं लेता है और वेल्यू भी रिटर्न नहीं करता है।
- (3) जब किसी प्रोग्राम या ब्लोक या फंक्शन से बाहर आते हैं तब यह कम्पाइलर के द्वारा स्वतः ही कॉल होता है

निम्नलिखित प्रोग्राम दर्शाता है कि डिस्ट्रक्टर फंक्शन कम्पाइलर के द्वारा स्वतः ही कॉल होता है।

प्रोग्राम 10.5 डिस्ट्रक्टर फंक्शन

```
#include<iostream>
using namespace std;
class sample
{
sample()                // Constructor
{
cout<<"Object created\n";
}
~sample()              // Destructor
{
cout<<"Object destroyed";
}
};

int main()
{
```

```
sample s;
return 0;
}
```

प्रोग्राम 10.5 का आउटपुट होगा—

Object created

Object destroyed

डिस्ट्रक्टर का उपयोग ऑब्जेक्ट को आवंटित मेमोरी को रन टाइम पर मुक्त करने के लिए किया जाता है। ताकि मुक्त मेमोरी का पुनः उपयोग दूसरे प्रोग्राम या ऑब्जेक्ट के लिए किया जा सके। किसी ऑब्जेक्ट को मेमोरी का आवंटन कंस्ट्रक्टर फंक्शन में **new** ऑपरेटर से किया जाता है और डिस्ट्रक्टर फंक्शन में **delete** ऑपरेटर से आवंटित मेमोरी को पुनः लिया जाता है।

प्रोग्राम 10.6 डिस्ट्रक्टर का उपयोग मेमोरी को मुक्त करने के लिए

```
#include<iostream>
using namespace std;
class sample
{
    char *t;
public:
    sample(int length)
    {
        t=new char[length];
        cout<<“Character array of length”<<length<<“created”;
    }
    ~sample()
    {
        delete t;
        cout<<“\nMemory de-allocated for the character array”;
    }
};
int main()
{
```



```
sample s(10);  
return 0;  
}
```

प्रोग्राम 10.5 का आउटपुट होगा—

Character array of length 10 created
Memory de-allocated for the character array

महत्वपूर्ण बिंदु

- कंस्ट्रक्टर एक विशेष प्रकार का मेंबर फंक्शन है यह उसके क्लास के ऑब्जेक्ट को इनिशियलाइज करने के लिए काम आते हैं।
- कंस्ट्रक्टर के ऑरग्यूमेंट किसी भी टाईप के हो सकते हैं सिवाय उस क्लास के जिससे ये सम्बंधित हैं।
- एक कंस्ट्रक्टर अपनी क्लास का रेफरेंस एक ऑरग्यूमेंट के रूप में ले सकता है।
- कंस्ट्रक्टर जो एक ऑब्जेक्ट को उसी क्लास के दूसरे ऑब्जेक्ट से घोषित और इनिशियलाइज करता है, उसे कॉपी कंस्ट्रक्टर कहा जाता है।
- जब प्रोग्राम में कॉपी कंस्ट्रक्टर परिभाषित नहीं होता है तब कम्पाइलर अपना कॉपी कंस्ट्रक्टर उपलब्ध कर देता है।
- क्लास का एक विशेष प्रकार का मेंबर फंक्शन जिसका प्रयोग कंस्ट्रक्टर के द्वारा बनाये गये ऑब्जेक्ट को खत्म करने के लिए किया जाता है उसे डिस्ट्रक्टर कहा जाता है।

अभ्यासार्थ प्रश्न

वस्तुनिष्ठ प्रश्न :

प्रश्न 1. इनमें से कोनसा कंस्ट्रक्टर के संदर्भ में सत्य है?

- (अ) इसका नाम क्लास के नाम जैसा ही होता है।
- (ब) ये क्लास के पब्लिक अनुभाग में घोषित होने चाहिए।
- (स) जब ऑब्जेक्ट घोषित किये जाते हैं तब ये स्वतः ही कॉल हो जाते हैं।
- (द) उपरोक्त सभी

प्रश्न 2. कंस्ट्रक्टर जो आरग्यूमेन्ट लेते हैं उन्हें क्या कहा जाता है?

- (अ) डिफॉल्ट कंस्ट्रक्टर (ब) बिना आरग्यूमेन्ट का
(स) पैरामीटराइज्ड कंस्ट्रक्टर (द) इनमें से कोई नहीं

प्रश्न 3. कंस्ट्रक्टर जो एक ऑब्जेक्ट को उसी क्लास के दूसरे ऑब्जेक्ट से घोषित और इनिशियलाइज करता है, उसे कहा जाता है।

- (अ) डिफॉल्ट कंस्ट्रक्टर (ब) कॉपी कंस्ट्रक्टर
(स) पैरामीटराइज्ड कंस्ट्रक्टर (द) इनमें से कोई नहीं

प्रश्न 4. इनमें से कौनसा डिस्ट्रक्टरस के संदर्भ में सत्य है?

(अ) इसका नाम क्लास के नाम के जैसा होता है। लेकिन इसके नाम से पहले **tilde(~)** चिन्ह होता है।

(ब) यह आरग्यूमेन्ट नहीं लेता है और वेल्यू भी रिटर्न नहीं करता है।

(स) यह कम्पाइलर के द्वारा स्वतः ही कॉल होता है जब किसी प्रोग्राम या ब्लॉक या फंक्शन से बाहर आते हैं।

(द) उपरोक्त सभी

अति लघूत्तरात्मक प्रश्न

प्रश्न 1. कंस्ट्रक्टरस क्या होते हैं ?

प्रश्न 2. पैरामीटराइज्ड कंस्ट्रक्टरस क्या होते हैं ?

प्रश्न 3. कंस्ट्रक्टर ओवरलोडिंग किसे कहते हैं ?

लघूत्तरात्मक प्रश्न

प्रश्न 1. कंस्ट्रक्टरस की क्या विशेषताएँ होती हैं ?

प्रश्न 2. डिस्ट्रक्टरस क्या होते हैं इसकी विशेषताएँ लिखें ?

प्रश्न 3. डिस्ट्रक्टरस के उपयोग लिखें ?

निबंधात्मक प्रश्न

प्रश्न 1. डिफॉल्ट आरग्यूमेन्ट के साथ कंस्ट्रक्टर का वर्णन कीजिए ?

उत्तरमाला

1:द 2:स 3:ब 4: द

अध्याय –11

ऑपरेटर ओवरलोडिंग

11.1 परिचय

ऑपरेटर ओवरलोडिंग C++ भाषा का महत्वपूर्ण फिचर है। इस फिचर से हम यूजर-डिफाउंड टाईप के दो वेरिएबल को जोड़ सकते हैं उसी तरह से जिस तरह से हम बेसिक डेटा टाईप से करते हैं। किसी ऑपरेटर को एक डाटा टाईप के लिए विशेष मिनिंग देना ऑपरेटर ओवरलोडिंग कहा जाता है। C++ में सभी ऑपरेटर को ओवरलोड कर सकते हैं। सिवाय निम्नलिखित ऑपरेटर के –

- क्लास मेंबर एक्सेस ऑपरेटर (.,.*)
- स्कोप रिजोल्यूशन ऑपरेटर (::)
- साइज ऑपरेटर (sizeof)
- कंडिशनल ऑपरेटर (?:)

जब हम एक ऑपरेटर को ओवरलोड करते हैं इसका मूलरूप बरकरार रहता है। उदाहरण के लिए अगर हम + ऑपरेटर को दो मैट्रिक्स को जोड़ने के लिए करते हैं तब भी इस ऑपरेटर से दो संख्याओं को भी जोड़ सकते हैं।

11.2 ऑपरेटर फंक्शन

एक ऑपरेटर को अतिरिक्त मिनिंग देने के लिए हम एक विशेष फंक्शन काम में लेते हैं जिसे ऑपरेटर फंक्शन कहा जाता है। ऑपरेटर फंक्शन का प्रोटोटाईप इस प्रकार होता है—

```
return_type class_name :: operator op(arguments list)
{
    function body
}
```

जहाँ **operator** एक कीवर्ड है और **op** एक ऑपरेटर है जिसे ओवरलोड किया जाना है। ऑपरेटर फंक्शन एक क्लास का मेंबर फंक्शन या फ्रेंड फंक्शन होना चाहिए। उनमें फर्क यह है कि मेंबर फंक्शन यूनरी ऑपरेटर के लिए कोई आरग्यूमेंट नहीं लेता है और बाइनरी ऑपरेटर के लिए एक आरग्यूमेंट लेता है जबकि फ्रेंड फंक्शन यूनरी ऑपरेटर के लिए एक आरग्यूमेंट लेता है और बाइनरी ऑपरेटर के लिए दो ऑपरेटर लेता है।

11.3 यूनरी ऑपरेटर को मेंबर फंक्शन से ओवरलोड करना

हम पोस्ट फिक्स इंक्रीमेंट ऑपरेटर (++) को उदाहरण के लिए लेते हैं। यह केवल एक ऑपरेड लेता है और इसकी वेल्यू को एक से बढ़ा देता है जब बेसिक डेटा टाईप के साथ प्रयोग किया जाता है। हम इस ऑपरेटर को ओवरलोड करेंगे ताकि इसका प्रयोग एक ऑब्जेक्ट के साथ किया जा सके और इस ऑब्जेक्ट के हर एक डेटा आइटम की वेल्यू को एक बढ़ा देगा।

प्रोग्राम 11.1 पोस्ट फिक्स इंक्रीमेंट ऑपरेटर को ओवरलोड करना

```
#include<iostream>
using namespace std;
class point
{
    int x,y;
public:
    void getdata(int a, int b)
    {
        x=a;
        y=b;
    }
    void show(void)
    {
        cout<<"x="<<x;
        cout<<"y="<<y<<"\n";
    }
    void operator++(int)
    {
        x++;
        y++;
    }
};

int main()
{
    point p;
    p.getdata(5,8);
```

```

cout<<"p:";
p.show();
p++;      // invoke operator function
cout<<"p++:";
p.show();
return 0;
}

```

प्रोग्राम 11.1 का आउटपुट होगा—

p: x=5 y=8

p++: x=6 y=9

ऑपरेटर फंक्शन में `int` का प्रयोग यह दर्शाता है कि हम पोस्टफिक्स इंक्रीमेंट ऑपरेटर को ओवरलोड कर रहे हैं न कि प्रिफिक्स इंक्रीमेंट ऑपरेटर को।

11.4 यूनरी ऑपरेटर को फ्रेंड फंक्शन से ओवरलोड करना

हम प्रिफिक्स डिफिमेंट ऑपरेटर (`--`) को उदाहरण के लिए लेते हैं। जो एक ऑपरेड लेता है और उसकी वैल्यू को एक कम कर देता है जब बेसिक डेटा टाइप के साथ प्रयोग किया जाता है। हम इस ऑपरेटर को ओवरलोड करेंगे ताकि इसका प्रयोग ऑब्जेक्ट के साथ किया जा सके और इस ऑब्जेक्ट के हर एक डेटा आइटम की वैल्यू को एक कम कर देगा।

प्रोग्राम 11.2 :- प्रिफिक्स डिफिमेंट ऑपरेटर को ओवरलोड करना

```

#include<iostream>
using namespace std;
class point
{
    int x,y;
public:
    void getdata(int a, int b)
    {
        x=a;
        y=b;
    }
    void show(void)
    {
        cout<<"x="<<x;

```

```

        cout<<"y="<<y<<"\n";
    }
    friend void operator--(point &s)
    {
        s.x=s.x-1;
        s.y=s.y-1;
    }
};
int main()
{
    point p;
    p.getdata(7,10);
    cout<<"p:";
    p.show();
    --p;
    cout<<"--p:";
    p.show();
    return 0;
}

```

प्रोग्राम 11.2 का आउटपुट होगा—

p: x=7 y=10

p++: x=6 y=9

ध्यान दे कि ऑपरेटर फंक्शन में आरग्यूमेन्ट रेफरेंस के द्वारा भेजा गया है। अगर हम वेल्यू के द्वारा भेजते यह काम नहीं करता क्योंकि जो बदलाव ऑपरेटर फंक्शन में किये गये main() फंक्शन में प्रतिबिम्बित नहीं होंगे। निम्नलिखित ऑपरेटर्स को फ्रेंड फंक्शन से ओवरलोड नहीं किया जा सकता है—

- असाइनमेंट ऑपरेटर =
- फंक्शन कॉल ऑपरेटर ()
- सब्सक्रिप्टिंग ऑपरेटर []
- क्लास मेंबर एक्सेस ऑपरेटर ->

11.5 बाइनरी ऑपरेटर को मेंबर फंक्शन से ओवरलोड करना

हम बाइनरी प्लस ऑपरेटर (+) को उदाहरण के लिए लेते हैं। जो दो ऑपरेड लेता है और दोनों का योग कर देता है। जब इसका प्रयोग बेसिक डेटा टाईप के साथ किया जाता है। हम इस ऑपरेटर को दो मैट्रिक्स को जोड़ने के लिए उपयोग करेंगे।

प्रोग्राम 11.3 :- बाइनरी प्लस ऑपरेटर (+) को ओवरलोड करना

```
#include<iostream>
using namespace std;
class matrix
{
    int mat[2][2];
public:
    void getmatrix(void);
    matrix operator+(matrix);
    void showmatrix(void);
};
void matrix::getmatrix(void)
{
    for(int i=0; i<2; i++)
        for(int j=0; j<2; j++)
            {
                cout<<"Enter the number:";
                cin>>mat[i][j];
            }
}
matrix matrix::operator+(matrix m)
{
    matrix temp;
    for(int i=0; i<2; i++)
        for(int j=0; j<2; j++)
            temp.mat[i][j]=mat[i][j]+m.mat[i][j];
    return temp;
}
```

```
void matrix::showmatrix(void)
{
    for(int i=0; i<2; i++)
    {
        for(int j=0; j<2; j++)
            cout<<mat[i][j]<<"\t";
        cout<<"\n";
    }
}
```

```
int main()
{
    matrix m1,m2,m3;
    m1.getmatrix();
    m2.getmatrix();
    m3=m1+m2;
    cout<<"matrix m1:\n";
    m1.showmatrix();
    cout<<"matrix m2:\n";
    m2.showmatrix();
    cout<<"Resultant matrix:\n";
    m3.showmatrix();
    return 0;
}
```

प्रोग्राम 11.3 का आउटपुट होगा—

```
Enetr the number: 2
Enetr the number: 3
Enetr the number: 1
Enetr the number: 4
Enetr the number: 6
Enetr the number: 7
Enetr the number: 8
```


Enetr the number: 9

matrix m1:

2 3

1 4

matrix m2:

6 7

8 9

Resultant matrix:

8 10

9 13

उपरोक्त प्रोग्राम में, ऑपरेटर फंक्शन मैट्रिक्स टाईप का एक आरग्यूमेन्ट लेता है। जो कि बाइनरी प्लस ऑपरेटर का दूसरा ऑपरेड है। पहला ऑपरेड **m1** का प्रयोग ऑपरेटर फंक्शन को कॉल करने के लिए किया गया है ताकि **m1** के डेटा मेंबर को ऑपरेटर फंक्शन द्वारा सीधे ही एक्सेस किया गया है।

m3=m1+m2;

निम्न स्टेटमेंट के समान है

m3 =m1.operator+(m2);

बाइनरी ऑपरेटर के लिए, बायीं तरफ का ऑपरेड ऑपरेटर फंक्शन को कॉल करने के लिए किया जाता है और दायीं तरफ के ऑपरेटर फंक्शन का आरग्यूमेन्ट के रूप में भेजा जाता है।

11.6 बाइनरी ऑपरेटर को फ्रेंड फंक्शन से ओवरलोड करना

निम्नलिखित प्रोग्राम बाइनरी प्लस ऑपरेटर (+) को फ्रेंड फंक्शन से दो कॉम्प्लेक्स संख्याओं को जोड़ने का उदाहरण है।

प्रोग्राम 11.4 बाइनरी प्लस ऑपरेटर को फ्रेंड फंक्शन से ओवरलोड करना

```
#include<iostream>
```

```
using namespace std;
```

```
class complex
```

```
{
```

```
    float real;
```

```
    float imag;
```

```
public:
```

```
    void input(float x, float y)
```

```

{
    real=x;
    imag=y;
}
friend complex operator + (complex a, complex b)
{
    complex c;
    c.real=a.real+b.real;
    c.imag=a.imag+b.imag;
    return c;
}
void show(void)
{
    cout<<real<<"+i"<<imag<<"\n";
}
};
int main()
{
    complex c1,c2,c3;
    c1.input(1.6,6.2);
    c2.input(2.3,3.4);
    c3=c1+c2;           //invoke operator function
    cout<<"C1=";
    c1.show();
    cout<<"C2=";
    c2.show();
    cout<<"C3=";
    c3.show();
    return 0;
}

```

प्रोग्राम 11.3 का आउटपुट होगा—

C1=1.6+i6.2;

$C2=2.3+i3.4;$

$C3=3.9+i9.6;$

उपरोक्त प्रोग्राम में ऑपरेटर फंक्शन कॉम्प्लेक्स टाईप के दो आरग्यूमेन्ट लेता है और एक कॉम्प्लेक्स संख्या को परिणाम के रूप में रिटर्न करता है। निम्नलिखित स्टेटमेंट

$c3=c1+c2;$

निम्न स्टेटमेंट के समान है

$c3=operator+(c1,c2);$

महत्वपूर्ण बिंदु

- किसी ऑपरेटर को एक डाटा टाईप के लिए विशेष मिनिंग देना ऑपरेटर ओवरलोडिंग कहा जाता है।
- जब हम एक ऑपरेटर को ओवरलोड करते हैं इसका मूलरूप बरकरार रहता है।
- ऑपरेटर को अतिरिक्त मिनिंग देने के लिए हम एक विशेष फंक्शन काम में लेते हैं जिसे ऑपरेटर फंक्शन कहा जाता है।
- ऑपरेटर फंक्शन एक क्लास का मेंबर फंक्शन या फ्रेंड फंक्शन होना चाहिए।

अभ्यासार्थ प्रश्न

वस्तुनिष्ठ प्रश्न :

प्रश्न 1. किस ऑपरेटर को ओवरलोड नहीं किया जा सकता है?

- (अ) स्कोप रिजोल्यूशन ऑपरेटर (::) (ब) क्लास मेंबर एक्सेस ऑपरेटर (., *)
(स) बाइनरी प्लस ऑपरेटर (+) (द) कंडिशनल ऑपरेटर (?:)

प्रश्न 2. बाइनरी ऑपरेटर को ओवरलोड करने के लिए ऑपरेटर फंक्शन मेंबर फंक्शन के रूप में कितने आरग्यूमेन्ट लेता है?

- (अ) दो आरग्यूमेन्ट (ब) एक आरग्यूमेन्ट
(स) शून्य आरग्यूमेन्ट (द) इनमें से कोई नहीं

प्रश्न 3. यूनरी ऑपरेटर को ओवरलोड करने के लिए ऑपरेटर फंक्शन फ्रेंड फंक्शन के रूप में कितने आरग्यूमेन्ट लेता है?

- (अ) दो आरग्यूमेन्ट (ब) एक आरग्यूमेन्ट
(स) शून्य आरग्यूमेन्ट (द) इनमें से कोई नहीं

प्रश्न 4. किस ऑपरेटर को फ्रेंड फंक्शन से ओवरलोड नहीं कर सकते हैं?

- (अ) = असाइनमेंट ऑपरेटर (ब) () फंक्शन कॉल ऑपरेटर
(स) [] सब्सक्रिप्टिंग ऑपरेटर (द) उपरोक्त सभी

अति लघूत्तरात्मक प्रश्न

प्रश्न 1. ऑपरेटर ओवरलोडिंग किसे कहा जाता है ?

प्रश्न 2 ऑपरेटर फंक्शन का प्रोटोटाईप लिखें ?

प्रश्न 3. ऑपरेटरस का नाम लिखें जिनको ओवरलोड नहीं किया जा सकता है ?

लघूत्तरात्मक प्रश्न

प्रश्न 1. ऑपरेटर फंक्शन मेंबर फंक्शन के रूप में और ऑपरेटर फंक्शन फ्रेंड फंक्शन के रूप में दोनों में अन्तर का वर्णन कीजिए ?

निबंधात्मक प्रश्न

प्रश्न 1. क्लास के ऑब्जेक्ट को त्रुणात्मक बनाने के लिए यूनरी माइनस ऑपरेटर को ओवरलोड करने का प्रोग्राम फ्रेंड फंक्शन का उपयोग करके लिखें ?

प्रश्न 2 बाइनरी प्लस ऑपरेटर को दो स्ट्रींग को जोड़ने के लिए ओवरलोड करने का प्रोग्राम मेंबर फंक्शन का उपयोग करके लिखें ?

उत्तरमाला

1:स 2:ब 3:ब 4: द

अध्याय – 12

इनहेरिटेंस

12.1 परिचय

रिज्यूबिलिटी C++ भाषा का महत्वपूर्ण फीचर है। इस फिचर के द्वारा पहले से तैयार क्लासों से नई क्लास बनाने के लिए किया जाता है इस प्रक्रिया को इनहेरिटेंस कहा जाता है। इस फिचर के द्वारा प्रोग्रामर समय और ऊर्जा को बचा सकता है। पहले से तैयार क्लास को बेस क्लास या पेरेंट क्लास या सुपर क्लास कहा जाता है और नई क्लास को डिराइव्ड क्लास या चाइल्ड क्लास या सब क्लास कहा जाता है।

12.2 डिराइव्ड क्लास को परिभाषित करना

डिराइव्ड क्लास को परिभाषित करने का सिन्टेक्स इस प्रकार होता है

```
class derived-class-name : visibility-mode base-class-name
{
    members of derived class.
};
```

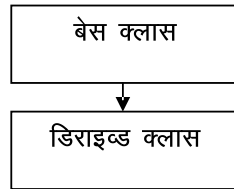
विजिबिलिटी मोड प्राइवेट प्रोटेक्टेड या पब्लिक हो सकता है। डिफॉल्ट विजिबिलिटी मोड प्राइवेट होता है। विजिबिलिटी मोड यह बताता है कि बेस क्लास के फीचर को प्राइवेटली प्रोटेक्टेडली या पब्लिकली इनहेरिट किया गया है। अगर बेस क्लास को डिराइव्ड क्लास के द्वारा प्राइवेटली इनहेरिट किया है तब बेस क्लास के पब्लिक और प्रोटेक्टेड मेंबर डिराइव्ड क्लास के प्राइवेट मेंबर बन जाते हैं। बेस क्लास के प्राइवेट मेंबर को कभी भी इनहेरिट नहीं किया जा सकता है।

अगर बेस क्लास को डिराइव्ड क्लास के द्वारा प्रोटेक्टेडली इनहेरिट किया गया है तब बेस क्लास के प्रोटेक्टेड और पब्लिक मेंबर डिराइव्ड क्लास के प्रोटेक्टेड मेंबर बन जाते हैं।

अगर बेस क्लास को डिराइव्ड क्लास के द्वारा पब्लिकली इनहेरिट किया गया है तब बेस क्लास के प्रोटेक्टेड मेंबर डिराइव्ड क्लास के प्रोटेक्टेड मेंबर बन जाते हैं और बेस क्लास के पब्लिक मेंबर डिराइव्ड क्लास के पब्लिक मेंबर बन जाते हैं।

12.3 सिंगल इनहेरिटेंस

सिंगल इनहेरिटेंस में एक बेस क्लास और एक डिराइव्ड क्लास होती है।



चित्र 12.1 सिंगल इनहेरिटेन्स

निम्नलिखित प्रोग्राम सिंगल इनहेरिटेन्स का उदाहरण है।

प्रोग्राम 12.1 सिंगल इनहेरिटेन्स

```

#include<iostream>
using namespace std;
class data
{
protected:
    int x,y;
public:
    void getdata(int a, int b)
    {
        x=a;
        y=b;
    }
    void showdata(void)
    {
        cout<<"x="<<x<<"\n";
        cout<<"y="<<y<<"\n";
    }
};
class maximum: public data
{
public:
    void max(void)
    {
        if(x>y)
            cout<<"Maximum is:"<<x;
    }
};
  
```

```

        else
        cout<<"Maximum is:"<<y;
    }
};

int main()
{
    maximum m;
    m.getdata(4,9);
    m.showdata();
    m.max();
return 0;
}

```

प्रोग्राम 12.1 का आउटपुट होगा—

x=4

y=9

Maximum is: 9

उपरोक्त प्रोग्राम में, बेस क्लास में दो प्रोटेक्टेड मेंबर x और y है। ये दोनों डेटा मेंबर केवल बेस क्लास और इसकी तुरन्त डिराइव्ड क्लास के द्वारा एक्सेस होते हैं। इन दोनों क्लासों के बाहर से नहीं। डिराइव्ड क्लास **maximum** इन दोनों डेटा मेंबर में अधिक वेल्थू की गणना करती है। डिराइव्ड क्लास के द्वारा बेस क्लास के पब्लिक डेरिवेशन के बाद डिराइव्ड क्लास में निम्नलिखित मेंबर होंगे।

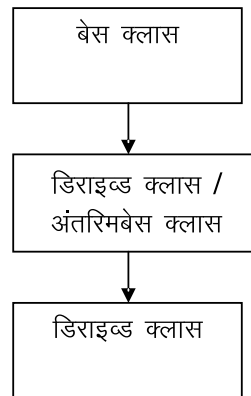
डिराइव्ड क्लास 'maximum'

| |
|---|
| <u>प्रोटेक्टेड मेंबर</u> x, y |
| <u>पब्लिक मेंबर</u> getdata() showdata() max() |

चित्र 12.2 डिराइव्ड क्लास **maximum** के मेंबर

12.4 मल्टीलेवल इनहेरिटेन्स

एक क्लास को किसी दूसरी डिराइव्ड क्लास से भी डिराइव किया जा सकता है।



चित्र 12.3 मल्टीलेबल इनहेरिटेन्स

मल्टीलेवल इनहेरिटेन्स में लेवल की कोई सीमा नहीं होती है। निम्नलिखित प्रोग्राम मल्टीलेवल इनहेरिटेन्स का उदाहरण है

प्रोग्राम 12.2 मल्टीलेवल इनहेरिटेन्स

```

#include<iostream>
using namespace std;
class data1
{
protected:
    int x;
public:
    void get_x(int a)
    {
        x=a;
    }
    void show_x(void)
    {
        cout<<"x="<<x<<"\n";
    }
};
  
```



```
class data2:public data1
{
    protected:
        int y;
    public:
        void get_y(int b)
        {
            y=b;
        }
        void show_y(void)
        {
            cout<<"y="<<y<<"\n";
        }
};
class addition: public data2
{
    int z;
    public:
        void sum(void)
        {
            z=x+y;
        }
        void show_z(void)
        {
            cout<<"z="<<z<<"\n";
        }
};

int main()
{
    addition a;
    a.get_x(4);
}
```

```

    a.get_y(7);
    a.sum();
    a.show_x();
    a.show_y();
    a.show_z();
    return 0;
}

```

प्रोग्राम 12.2 का आउटपुट होगा—

x=4

y=7

z=11

उपरोक्त प्रोग्राम में, डिराइव्ड क्लास 'data2' को बेस क्लास 'data1' से डिराइव की गयी है और यह डेरिवेशन का पहला लेवल है। बेस क्लास 'data1' का प्रोटेक्टेड डेटा मेंबर x डिराइव्ड क्लास 'data2' में प्रोटेक्टेड बन जाता है। डेरिवेशन के पहले लेवल के बाद डिराइव्ड क्लास 'data2' में निम्नलिखित मेंबर होंगे।

डिराइव्ड क्लास 'data2'

| |
|---|
| <u>प्रोटेक्टेड मेंबर</u> x, y |
| <u>पब्लिक मेंबर</u> get_x() show_x() get_y() show_y() |

चित्र 12.4 डिराइव्ड क्लास 'data2' के मेंबर

क्लास 'addition' को अंतरिम बेस क्लास 'data2' से डिराइव किया गया है और यह इनहेरिटेन्स का दूसरा लेवल है। इनहेरिटेन्स के दूसरे लेवल के बाद डिराइव्ड क्लास 'addition' में निम्नलिखित मेंबर होंगे।

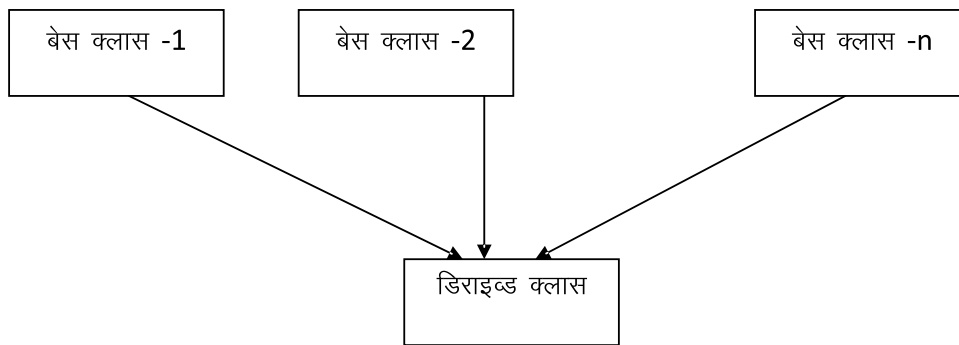
डिराइव्ड क्लास 'addition'

| |
|--|
| <p><u>प्राइवेट मेंबर</u></p> <p>z</p> |
| <p><u>प्रोटेक्टेड मेंबर</u></p> <p>x, y</p> |
| <p><u>पब्लिक मेंबर</u></p> <p>get_x() show_x() get_y() show_y() sum() show_z()</p> |

चित्र 12.5 डिराइव्ड क्लास 'addition' के मेंबर

12.5 मल्टीपल इनहेरिटेंस

जब एक क्लास को दो या दो से अधिक क्लासों के फीचर को इनहेरिट करती है, उसे मल्टीपल इनहेरिटेंस कहा जाता है।



चित्र 12.6 मल्टीपल इनहेरिटेंस

डिराइव्ड क्लास का सिन्टेक्स एक से अधिक बेस क्लासों के साथ इस प्रकार होता है।

```

class derived_class : visibility Base_class-1, visibility Base_class-2, - - -
-----
{
    Members of derived class
};
  
```

निम्नलिखित प्रोग्राम मल्टीपल इनहेरिटेन्स का उदाहरण है।

प्रोग्राम 12.3 मल्टीपल इनहेरिटेन्स

```
#include<iostream>
using namespace std;
class B1
{
protected:
    int x;
public:
    void get_x(int a)
    {
        x=a;
    }
};
class B2
{
protected:
    int y;
public:
    void get_y(int b)
    {
        y=b;
    }
};
class D : public B1, public B2
{
    int z;
public:
    void multiply(void)
    {
        z=x*y;
    }
    void display(void)
```

```

    {
        cout<<"x="<<x<<"\n";
        cout<<"y="<<y<<"\n";
        cout<<"z="<<z<<"\n";
    }
};
int main()
{
    D d;
    d.get_x(5);
    d.get_y(3);
    d.multiply();
    d.display();
    return 0;
}

```

प्रोग्राम 12.3 का आउटपुट होगा—

x=5

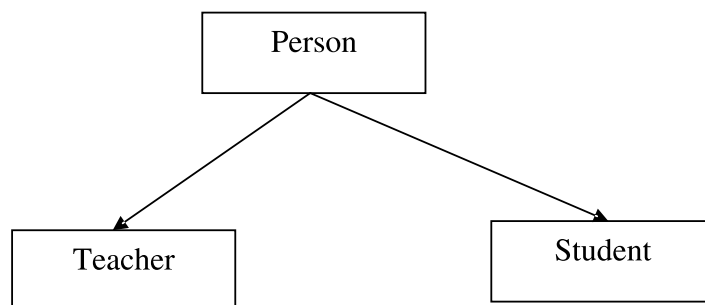
y=3

z=15

12.6 हायरार्कीकल इनहेरिटेन्स

जब एक बेस क्लास को दो या दो से अधिक डिराइव्ड क्लासों द्वारा इनहेरिट किया जाता है उसे हायरार्कीकल इनहेरिटेन्स कहा जाता है।

उदाहरण के लिए एक विद्यालय में लोगों का वर्गीकरण चित्र 12.8 में दर्शाया गया है।



चित्र 12.8 हायरार्कीकल इनहेरिटेन्स का उदाहरण

प्रोग्राम 12.4 हायरार्कीकल इनहेरिटेंस

```
#include<iostream>
#include<string.h>
using namespace std;
class person
{
protected:
    char name[20];
    int age;
public:
    void get_person(const char *n, int a)
    {
        strcpy(name,n);
        age=a;
    }
    void show_person(void)
    {
        cout<<"Name:"<<name<<"\n";
        cout<<"Age:"<<age<<"\n";
    }
};
class teacher : public person
{
    char post[10];
public:
    void get_post(const char *p)
    {
        strcpy(post,p);
    }
    void show_teacher(void)
    {
        show_person();
    }
};
```

```
        cout<<"post:"<<post<<"\n";
    }
};
class student : public person
{
    int standard;
public:
    void get_standard(int s)
    {
        standard=s;
    }
    void show_student(void)
    {
        show_person();
        cout<<"Standard:"<<standard<<"\n";
    }
};
int main()
{
    teacher t;
    t.get_person("Ram",30);
    t.get_post("TGT");
    student s;
    s.get_person("Shyam",17);
    s.get_standard(12);
    t.show_teacher();
    s.show_student();
    return 0;
}
```

प्रोग्राम 12.4 का आउटपुट होगा—

Name: Ram

Age: 30

Post: TGT

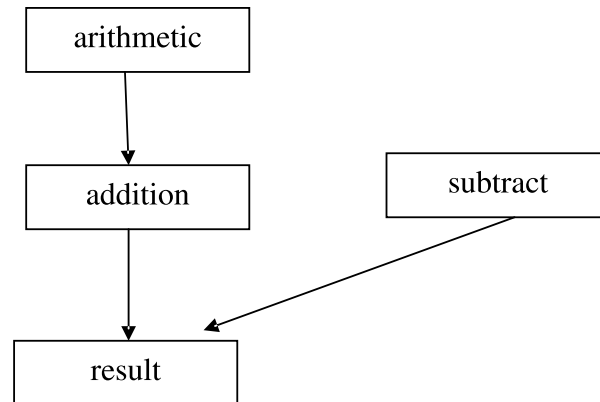
Name: Shyam

Age: 17

Standard: 12

12.7 हाइब्रिड इनहेरिटेन्स

दो या दो से अधिक इनहेरिटेन्स के प्रारूपों के सम्मिलित रूप को हाइब्रिड इनहेरिटेन्स कहा जाता है। उदाहरण के लिए चित्र 12.9 में हाइब्रिड इनहेरिटेन्स दर्शाया गया है। जो कि मल्टीलेवल इनहेरिटेन्स और मल्टीपल इनहेरिटेन्स का सम्मिलित रूप है।



चित्र 12.9 हाइब्रिड इनहेरिटेन्स का उदाहरण

प्रोग्राम 12.5 हाइब्रिड इनहेरिटेन्स

```
#include<iostream>
using namespace std;
class arithmetic
{
protected:
    int num1, num2;
public:
    void getdata(void)
    {
        cout<<"For Addition:";
        cout<<"\nEnter the first number: ";
```



```
        cin>>num1;
        cout<<"\nEnter the second number: ";
        cin>>num2;
    }
};
class addition:public arithmetic
{
protected:
    int sum;
public:
    void add(void)
    {
        sum=num1+num2;
    }
};

class subtract
{
protected:
    int n1,n2,diff;
public:
    void sub(void)
    {
        cout<<"\nFor Subtraction:";
        cout<<"\nEnter the first number: ";
        cin>>n1;
        cout<<"\nEnter the second number: ";
        cin>>n2;
        diff=n1-n2;
    }
};
class result:public addition, public subtract
```

```
{
public:
    void display(void)
    {
        cout<<"\nSum of "<<num1<<" and "<<num2<<"=
        "<<sum;
        cout<<"\nDifference of "<<n1<<" and "<<n2<<"= "<<diff;
    }
};

int main()
{
    result z;
    z.getdata();
    z.add();
    z.sub();
    z.display();
    return 0;
}
```

प्रोग्राम 12.5 का आउटपुट होगा—

For Addition:

Enter the first number: 5

Enter the second number: 7

For Subtraction:

Enter the first number: 10

Enter the second number: 3

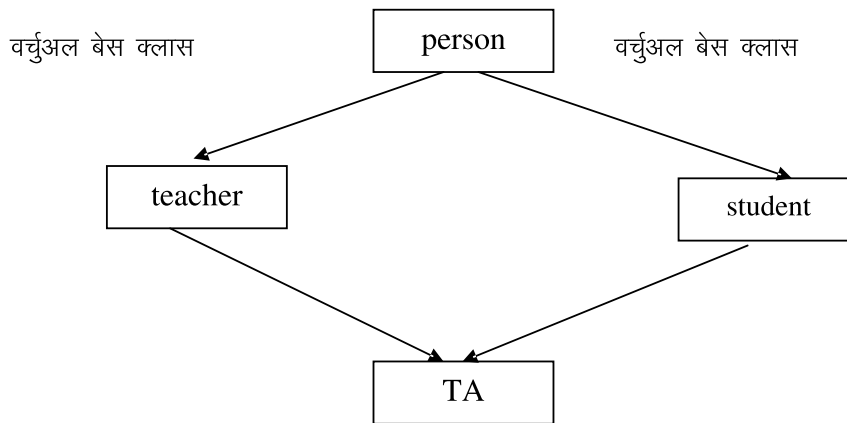
Sum of 5 and 7 is 12

Difference of 10 and 3 is 7

12.8 वर्चुअल बेस क्लासेज

एक हाइब्रिड इनहेरिटेन्स का उदाहरण लेते हैं जिसमें इनहेरिटेन्स के तीन प्रारूप जो कि मल्टीलेवल, मल्टीपल और हायरार्किंकल सम्मिलित हैं जैसे कि चित्र 12.6 में दर्शाया गया है।

क्लास 'TA' (शिक्षक सहायक) की दो प्रत्यक्ष बेस क्लासेज 'teacher' और 'student' जिनकी एक समान बेस क्लास 'person' है। 'TA' क्लास 'person' क्लास के फीचर को दो तरीकों से इनहेरिट करती है। यह स्थिति एक समस्या उत्पन्न करती है। 'person' क्लास के सभी प्रोटेक्टेड और पब्लिक मेंबर 'TA' क्लास में दो बार इनहेरिट हो जाते हैं। पहला क्लास 'teacher' होते हुये और दूसरा क्लास 'student' होते हुये। यह एक अस्पष्टता की स्थिति उत्पन्न करती है और इसे दूर करना चाहिए।



चित्र 12.9 वर्चुअल बेस क्लास

यह अस्पष्टता एक समान बेस क्लास को वर्चुअल बेस क्लास बनाकर प्रत्यक्ष बेस क्लासों को घोषित करने के दौरान दूर की जा सकती है जैसा नीचे दर्शाया गया है।

```

class person
{
    -----
    -----
};
class teacher : virtual public person
{
    -----
    -----
};
class student : virtual public person
{

```

```

-----
-----
};
class TA: public teacher, public student
{
-----
-----
};

```

जब एक क्लास को वर्चुअल बेस क्लास घोषित करते हैं तब केवल उस क्लास के पब्लिक और प्रोटेक्टेड मेंबर की एक ही प्रतिलिपी इनहेरिट होती है।

12.9 एबस्ट्रेक्ट क्लासेज

अगर एक ही नाम के फंक्शनस बेस और डिराब्ड दोनों क्लासों में प्रयोग किया जाता है, तब बेस क्लास के फंक्शन को वर्चुअल घोषित किया जाता है, उसे वर्चुअल फंक्शन कहा जाता है। एक बिना स्टेटमेंट के वर्चुअल फंक्शन को प्योर वर्चुअल फंक्शन कहा जाता है। एक क्लास में कम से कम एक प्योर वर्चुअल फंक्शन हो तो उस क्लास को एबस्ट्रेक्ट क्लास कहा जाता है। इसका प्रयोग ऑब्जेक्ट बनाने में नहीं किया जाता है। इसका प्रयोग केवल बेस क्लास के रूप में किया जाता है जिसे दूसरी क्लासों द्वारा इनहेरिट किया जाता है। प्योर वर्चुअल फंक्शन को उस क्लास के द्वारा परिभाषित करना जरूरी है जो एबस्ट्रेक्ट क्लास से डिराइव्ड हो। निम्नलिखित प्रोग्राम एबस्ट्रेक्ट क्लास का एक उदाहरण है

प्रोग्राम 12.6 एबस्ट्रेक्ट क्लासेज

```

#include <iostream>
using namespace std;
class Shape
{
protected:
    int width;
    int height;
public:
    virtual int area() = 0;        // pure virtual function
    void getdata(int w, int h)
    {
        width=w;
        height=h;
    }
}

```

```
    }  
};  
  
class Rectangle: public Shape  
{  
public:  
    int area()  
    {  
        return (width * height);  
    }  
};  
class Triangle: public Shape  
{  
public:  
    int area() {  
        return (width * height)/2;  
    }  
};  
int main(void)  
{  
    Rectangle Rect;  
    Triangle Tri;  
    Rect.getdata(5,7);  
    cout << "Area of Rectangle : " << Rect.area() << "\n";  
    Tri.getdata(6,7);  
    cout << "Area of Triangle : " << Tri.area() << "\n";  
    return 0;  
}
```

प्रोग्राम 12.6 का आउटपुट होगा—

Area of Rectangle: 35

Area of Triangle: 21

महत्वपूर्ण बिंदु

- पहले से तैयार क्लासों से नई क्लास बनाने की प्रक्रिया को इनहेरिटेंस कहा जाता है।
- डिफॉल्ट विजिबिलिटी मोड प्राइवेट होता है।
- सिंगल इनहेरिटेंस में एक बेस क्लास और एक डिराइव्ड क्लास होती है।
- मल्टीलेवल इनहेरिटेंस में लेवल की कोई सीमा नहीं होती है।
- जब एक क्लास को दो या दो से अधिक क्लासों के फीचर को इनहेरिट करती है, उसे मल्टीपल इनहेरिटेंस कहा जाता है।
- जब एक बेस क्लास को दो या दो से अधिक डिराइव्ड क्लासों द्वारा इनहेरिट किया जाता है उसे हायरार्कीकल इनहेरिटेंस कहा जाता है।
- दो या दो से अधिक इनहेरिटेंस के प्रारूपों को सम्मिलित रूप को हाइब्रिड इनहेरिटेंस कहा जाता है।
- जब एक क्लास को वर्चुअल बेस क्लास घोषित करते हैं तब केवल उस क्लास के पब्लिक और प्रोटेक्टेड मेंबर की एक ही प्रतिलिपी इनहेरिट होती है।
- एक क्लास में कम से कम एक प्योर वर्चुअल फंक्शन हो तो उस क्लास को एबस्ट्रेक्ट क्लास कहा जाता है।

अभ्यासार्थ प्रश्न

वस्तुनिष्ठ प्रश्न :

प्रश्न 1. इनहेरिटेंस में पहले से तैयार क्लास को क्या कहा जाता है?

- (अ) बेस क्लास (ब) पेरेंट क्लास (स) सुपर क्लास (द) उपरोक्त सभी

प्रश्न 2. इनहेरिटेंस में नई क्लास को क्या कहा जाता है?

- (अ) डिराइव्ड क्लास (ब) चाइल्ड क्लास (स) सब क्लास (द) उपरोक्त सभी

प्रश्न 3. डिफॉल्ट विजिबिलिटी मोड क्या होता है?

- (अ) पब्लिक (ब) प्राइवेट (स) प्रोटेक्टेड (द) इनमें से कोई नहीं

प्रश्न 4. इनहेरिटेंस जिसमें एक बेस क्लास और एक डिराइव्ड क्लास होती है उसे क्या कहा जाता है?

- (अ) सिंगल इनहेरिटेंस (ब) मल्टीलेवल इनहेरिटेंस
(स) मल्टीपल इनहेरिटेंस (द) हायरार्कीकल इनहेरिटेंस

प्रश्न 5. जब एक क्लास को दो या दो से अधिक क्लासों के फीचर को इनहेरिट करती है, उसे क्या कहा जाता है?

- (अ) सिंगल इनहेरिटेंस (ब) मल्टीलेवल इनहेरिटेंस
(स) मल्टीपल इनहेरिटेंस (द) हायरार्किंकल इनहेरिटेंस

अति लघूत्तरात्मक प्रश्न

- प्रश्न 1. इनहेरिटेंस किसे कहते हैं ?
प्रश्न 2. सिंगल इनहेरिटेंस किसे कहते हैं ?
प्रश्न 3. मल्टीलेवल इनहेरिटेंस किसे कहते हैं ?
प्रश्न 4. मल्टीपल इनहेरिटेंस किसे कहते हैं ?
प्रश्न 5. हायरार्किंकल इनहेरिटेंस किसे कहते हैं ?
प्रश्न 6. हाइब्रिड इनहेरिटेंस किसे कहते हैं ?
प्रश्न 7. एबस्ट्रेक्ट क्लास किसे कहते हैं ?

लघूत्तरात्मक प्रश्न

- प्रश्न 1. विजिबिलिटी मोड का इनहेरिटेंस में प्रभाव का वर्णन कीजिए ?
प्रश्न 2. वर्चुअल बेस क्लास की अवधारणा क्या है ?

निबंधात्मक प्रश्न

प्रश्न 1. एक **shape** क्लास बनाइए जिसमें एक प्योर वर्चुअल फंक्शन **volume** हो। **shape** क्लास को तीन क्लासों **cone**, **cylinder** और **cube** द्वारा इनहेरिट किया हो ये डिस्टाइल्ड क्लासेज प्योर वर्चुअल फंक्शन को आयतन की गणना के लिए परिभाषित करेंगे ?

उत्तरमाला

- 1:द 2:द 3:ब 4:अ 5:स

अध्याय 13

DBMS अवधारणायें

फाइल सिस्टम का परिचय

फाइलों के एक सेट को स्टोर, पुनः प्राप्त और update करने के लिए एक abstraction को फाइल सिस्टम कहा जाता है। एक फाइल सिस्टम में उन चीजें द्वारा निर्दिष्ट(Specified) डेटा संरचनाएँ (structure) भी शामिल हैं। ये डेटा संरचनाएँ multiple फाइलों को बाइट्स की एक धारा के रूप में व्यवस्थित करने के लिए डिजाइनकी गई हैं। एक फाइल सिस्टम में अन्य abstraction नेटवर्क प्रोटोकॉल को भी निर्दिष्ट(Specified) करते हैं। ये किसी दूरस्थ मशीन पर फाइलों तक पहुँच(access) की अनुमति के लिए डिजाइन किए गये हैं। फाइल सिस्टम डेटा और मेटाडेटा फाइलों के लिए पहुँच प्रबंधित करता है। एक फाइल सिस्टम विश्वसनीयता(reliability) सुनिश्चित करता है और यह सिस्टम की प्रमुख जिम्मेदारी है।

फाइल सिस्टम की हानियाँ(problems):

- डेटा **redundancy** : एक ही सूचना कई फाइलों में उपलब्ध है। जैसे छात्र पता विभिन्न प्रयोजनों के लिए अलग अलग फाइलों में उपलब्ध है।
- डेटा **Access difficulty**: इसमें जब नया अनुरोध(request) आता है तब नए प्रोग्राम की आवश्यकता होती है क्योंकि, हर समय नया प्रोग्राम नये अनुरोध को पूर्ण करने के लिए उपलब्ध नहीं होता है इसलिये नये आने वाले अनुरोध को पूर्ण करने के लिए नए प्रोग्राम लिखने की आवश्यकता होती है।
- डेटा **isolated** है: डेटा अलग अलग फाइलों में, अलग अलग स्वरूप में है।
- **Multiple** उपयोगकर्ता, एक ही डेटा एक साथ उपयोग नहीं कर सकते क्योंकि समानांतर अनुरोध के लिए पर्यवेक्षण में कठिनाई होती है।
- डाटाबेस में सुरक्षा को लागू करने में कठिनायाँ आती है।
- अखंडता संबंधी समस्याये(**Integrity issues**): डेटाबेस पर बाधाओं को सुनिश्चित किया जाना चाहिए।

फाइल सिस्टम के लाभ:

- एकल-अनुप्रयोग(single application) के साथ आसान डिजाइन।
- एक एकल अनुप्रयोग आधारित उन्नत (optimized) संगठन।
- प्रदर्शन में कुशल।

HIERARCHY OF डेटा: कंप्यूटर सिस्टम में स्टोर किए गए डेटा को निम्न तरह से view किया जा सकता है और हम उसके बाद डेटाबेस प्रबंधन प्रणाली को परिभाषित कर सकते हैं। डेटा तार्किक(logical)रूप में निम्नानुसार organized हैं

1. बिट्स
2. फील्ड
3. रिकॉर्ड
4. फाइलें
5. डेटाबेस

बिट —एक बिट डेटा प्रतिनिधित्व की सबसे छोटी इकाई है (एक बिट का मान एक 0 या 1 हो सकता है)

फील्ड —एक फील्ड characters का एक समूहीकरण होता है। एक डेटा फील्ड, एक एंटिटी (object, person, place, or event) के attributes(एक विशेषता या गुणवत्ता) का प्रतिनिधित्व करता है।

रिकॉर्ड— एक रिकॉर्ड attribute के एक संग्रह का प्रतिनिधित्व करता है जो एक वास्तविक दुनिया कि एंटिटी का वर्णन है।

एक रिकॉर्ड में फील्ड होते हैं, प्रत्येक फील्ड एक एंटिटी की attributeका वर्णन करते हैं।

फाइल—संबंधित अभिलेखों का एक समूह है। एक फाइल में एक प्राथमिक कुंजी वह फील्ड है जिसका मान एक डेटा फाइल में एक रिकॉर्ड की पहचान करता है।

अब हम डेटाबेस प्रबंधन प्रणाली को परिभाषित कर सकते हैं। जैसा नाम से पता चलता है, डेटाबेस प्रबंधन सिस्टम, डेटाबेस और प्रबंधन सिस्टमसे बना है।

डेटाबेस: डेटाबेस क्या है? यह समझने के लिए, हम डेटा से प्रारंभ करते हैं जो किसी DBMS-का मूलभूत बिल्डिंग ब्लॉक है।

डेटा : तथ्य, figures, आँकड़े आदि का कोई विशेष अर्थ न हो (जैसे 2, XYZ, 19 आदि).

रिकॉर्ड : संबंधित डेटा आइटम का संग्रह।

फाइल— संबंधित अभिलेखों का एक समूह।

डेटाबेस : Interrelated डेटा या डेटा फाइलें या संबंध(संबंधपरक डेटाबेस) का संग्रह। डेटा का यह संग्रह **interrelated** है तो यह एक संगठन की एक प्रासंगिक जानकारी हो सकती है और जानकारी के इस संग्रह तक **application** प्रोग्राम के एक सेट का उपयोग करके पहुँचा जा सकता है।

प्रबंधन प्रणाली (Management system) : एक प्रबंधन प्रणाली नियमों का एक सेट और वे प्रक्रियाएँ हैं जो डेटाबेस को बनाने में, हेरफेर करने में और व्यवस्थित करने के लिए हमारी मदद करता है। यह डेटाबेस में डेटा आइटम्स को हटाने, संशोधित करने और जोड़ने के लिए भी हमें मदद करता है।

DBMS

एक डेटाबेस प्रबंधन सिस्टम (DBMS) interrelated डेटा का एक संग्रह और उन डेटा तक पहुँच प्राप्त करने के लिए प्रोग्राम्स का एक सेट है।

DBMS का लक्ष्य: किसी भी DBMS सिस्टम डिजाइन के निम्न लक्ष्य हैं

1. मुख्य लक्ष्य किसी भी DBMS सिस्टम की बड़ी निकायों की जानकारी का प्रबंधन करने के लिए है।
2. डेटाबेस में जानकारी संग्रहीत करने के लिए सुविधाजनक तरीका प्रदान करते हैं।
3. डेटाबेस से कुशलता से जानकारी की पुनः प्राप्ति।
4. डेटाबेस में संग्रहीत जानकारी की सुरक्षा।
5. कई उपयोगकर्ताओं द्वारा जानकारी के simultaneous access के दौरान विसंगतियों से बचना।

DBMS के लाभ:

पारंपरिक फाइल सिस्टम पर DBMS के कई फायदे हैं। ये फायदे DBMS को कई अनुप्रयोगों (applications) में और अधिक उपयोगी बनाते हैं। DBMS के निम्नलिखित लाभ हैं।

1. डेटा **redundancy(duplicacy)** निकालना: एक ही सूचना कई स्थानों में संग्रहीत है, तो संग्रहण स्थान और प्रयास बर्बाद होगा। इस redundancy कि समस्या को DBMS ने संभाला है।
2. डेटा **sharing**: कम्प्यूटरीकृत DBMS में, कई उपयोगकर्ता एक ही डेटाबेस को साझा कर सकते हैं।
3. डेटा **Integrity**: हम डेटा integrity को डेटा integrity constrains specification द्वारा बनाए रख सकते हैं, जोकि डेटाबेस में किस प्रकार का डेटा दर्ज

हो सकता है और **manipulate** हो सकता है के बारे नियम और प्रतिबंध हैं। यह डेटाबेस की विश्वसनीयता को बढ़ता है क्योंकि यह गारंटी देता है की समय के किसी भी बिंदु पर डेटाबेस में मौजूद डेटा गलत नहीं हो सकता है।

4. डेटा **independence**: application प्रोग्राम जितना संभव हो डेटा प्रतिनिधित्व और भंडारण(storage) के विवरण से **independent** होना चाहिए। application कोड को ऐसे विवरण से **insulate** करने के लिए DBMS डेटा का कोई **abstract view** प्रदान कर सकते हैं।
5. कुशल डेटा पहुँच (**Efficient data access**): एक DBMS कुशलता से डेटा को पुनर्प्राप्त करने के लिए और डेटा संग्रहीत करने के लिए कई किस्म की परिष्कृत(sophisticated) तकनीक का इस्तेमाल कर सकते हैं। अगर डेटा बाह्य भंडारण उपकरणों पर है,तो यह सुविधा विशेष रूप से महत्वपूर्ण है।
6. डेटा अखंडता(**integrity**) और सुरक्षा: डेटा का **abstract view** और **integrity constraints** उपलब्ध कराने के द्वारा सुरक्षा को सुनिश्चित किया जा सकता है। DBMS डेटा का **abstract view** प्रदान करता है ताकि सभी प्रकार के उपयोगकर्ताओं को सभी प्रकार की जानकारी देखने की जरूरत नहीं है।उपयोगकर्ता द्वारा केवल डेटाबेस के विशेष भाग को देखा जा सकता है।
7. **Reduced application development time**: DBMS स्पष्ट रूप से कई महत्वपूर्ण फंक्शन का समर्थन करता है जो DBMS में संग्रहीत डेटा तक पहुँचने के लिए काम आने वाली ऐसी कई applications के लिए **common** हैं। यह डेटा के उच्च स्तरीय इंटरफेस के साथ, applications के त्वरित विकास में सुविधा के लिए है।
8. **Recovery in DBMS**:Transaction की विफलता के दौरान डेटाबेस उसकी मूल स्थिति में पुनर्स्थापित हो जाएगा।

Applications of DBMS: लगभग सभी क्षेत्र में, DBMS के applications हैं। इनमें से कुछ हैं

- बैंकिंग: बैंकिंग क्षेत्र के सभी लेन-देन
- एयरलाइन:reservation, schedules, availability
- विश्वविद्यालयों:पंजीकरण, ग्रेड।
- बिक्री: ग्राहकों, उत्पादों, खरीद।
- निर्माण: उत्पादन, माल, आदेश, आपूर्ति श्रृंखला।
- मानव संसाधन:कर्मचारी अभिलेखों, वेतन, कर की कटौती।

DBMS का उदाहरण : DBMS जो वर्तमान में उपयोग में हैं।

वाणिज्यिक **DBMS:**

| कंपनी | उत्पाद |
|-----------|----------------------|
| Oracle | 8i, 9i, 10g |
| IBM | DB2, यूनिवर्सल सर्वर |
| Microsoft | Access, SQL सर्वर |
| Sybase | Adaptiveसर्वर |
| Informix | डायनेमिकसर्वर |

वाणिज्यिकDBMSके साथ, एक व्यापक रूप से इस्तेमाल किया जाने वाला open source DBMS MySQLहै।

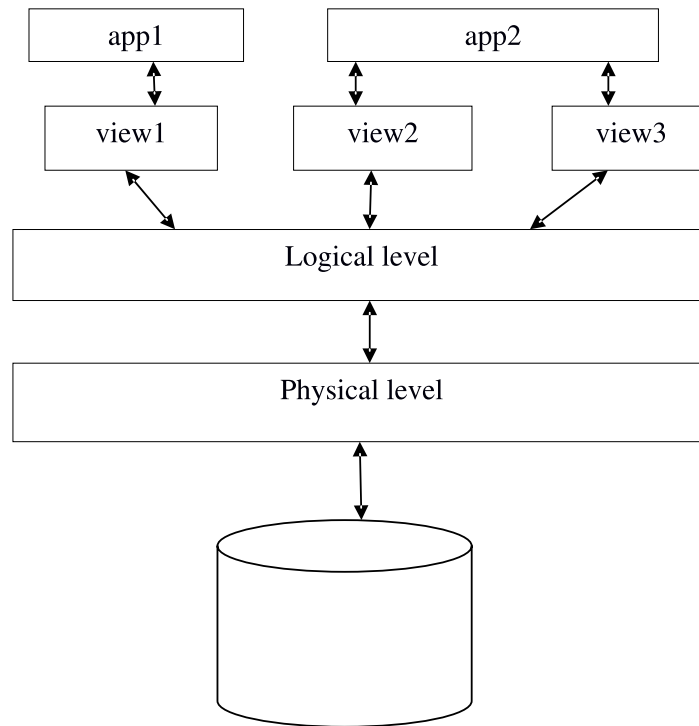
DBMS में abstraction levels : हम ने चर्चा की है की किसी भी DBMS का मुख्य लक्ष्य डेटाबेस के साथ उपयोगकर्ता की interaction को सरल रूप में बनाने के लिए है किसी भी तरह के उपयोगकर्ता(naïve, programmers, sophisticated आदि) किसी भी तरह आसानी से और कुशलता से डेटाबेस से जानकारी प्राप्त कर सकते हैं। डेटा कैसे संग्रहीत और बनाए रखा(maintained) है जैसे कुछ विवरण को छुपाने के लिए डेटा का abstract view मदद करता है।

Physical level:भौतिक स्कीमा निर्दिष्ट(pecifiè) करता है की कैसे रिलेशन वास्तव में द्वितीयक संग्रह डिवाइस में संग्रहीत की जाती हैं। यह रिलेशन की गति बढ़ाने के लिए इस्तेमाल सहायक डेटा संरचनाएँ (इंडेक्स) को भी निर्दिष्ट करता है।

Logical (वैचारिक) level: वैचारिक स्कीमा डेटाबेस में संग्रहीत डेटा और उन डेटा के बीच संबंध का वर्णन करता है, वैचारिक स्कीमा पूरे डेटाबेस के तार्किक संरचना को परिभाषित करता है। उदाहरण के लिए, एक रिलेशनल डेटाबेस में यह डेटाबेस में संग्रहीत सभी संबंधों का वर्णन करता है।

View level:यह वैचारिक स्कीमा का एक शोधन(refinement)है। यह व्यक्तिगत उपयोगकर्ताओं या उपयोगकर्ताओं के समूह के लिए अधिकृत पहुँच और अनुकूलित की अनुमति देता है। हर डेटाबेस एक वैचारिक और एक भौतिक स्कीमा रखते हैं, लेकिन यह view level पर कई स्कीमारख सकता है। एक view (external स्कीमा) conceptually एक रिलेशन है, लेकिन इसके रिकॉर्ड डेटाबेस में संग्रहीत नहीं हैं इसके बजाय, वे अन्य संबंधों से अभिकलन(computed) हैं।

चित्र 1 abstraction के इन स्तरों के बीच संबंध दिखाता है।



चित्र 1 डेटा abstraction levels

स्कूल डेटाबेस उदाहरण: ऊपर चित्र 1 में दिखाये गये तीन स्कीमा स्कूल डेटाबेस के उदाहरण का उपयोग करके समझे जा सकते हैं।

भौतिक स्कीम उदाहरण:

रिलेशन unordered फाइलें और students के पहला स्तंभ पर index के रूप में संग्रहीत किया जा सकता है।

वैचारिक(conceptual) स्कीमा उदाहरण:

Students(Roll_no: int, name: varchar, address: varchar, age: integer, class: char)

Subjects(subjectid: char, Sname: char,)

admission(Roll_no: int, ClassName:char, AdmissionDate: date)

External स्कीमा (view) उदाहरण:

Class_info(ClassName:char, Strength:integer)

स्कीमाज और instances:

एक स्कीमा (over all डिजाइन) डेटा का ,डेटा मॉडल के संदर्भ में एक विवरण है। हम एक स्कीमा के बारे में कह सकते हैं कि, डेटा तार्किक(logically) रूप से कैसे संरचित किया जा सकता है और शायद ही कभीउसमेपरिवर्तन हो,एक स्कीमा इसकाएक specification है ।

रिलेशनल मॉडल में स्कीमा इस तरह दिखता है:

RelationName (field1: type1,...., fieldn: typen)

Students(Roll_no : int, name : char, age : integer, class : char)

दूसरी ओर एक instance समय के किसी भी विशेष क्षण पर स्कीमा की सामग्री(content) का प्रतिनिधित्व करता है और जो तेजी से बदलता है, लेकिन हमेशा एक स्कीमा के अनुरूप होता है। हम स्कीमा और instances की तुलना एक प्रोग्रामिंग भाषा में type और ऑब्जेक्ट्स के type के साथ कर सकते हैं।

students रिलेशन का एक instance, चित्र 2 में निम्नानुसार हैं।

Student table

| Roll_no | Name | Age | Address | class |
|---------|---------|-----|-----------|-------|
| 101 | Harish | 10 | Ajmer | 5th |
| 105 | kailash | 20 | kota | 10th |
| 109 | Manish | 18 | Ahmadabad | 9th |
| 120 | Ronak | 14 | Udaipur | 8th |
| 135 | shanker | 13 | jaipur | 7th |

चित्र 2: student table का एक instance और student विवरण

डेटाबेस भाषाओं: एक डेटाबेस सिस्टम में डेटा definition language (DDL) जो डेटा स्कीमा कोनिर्दिष्ट(specifies) करने के लिए और डेटा Manipulation Language (DML) जो डेटाबेस से डेटा के पुनर्प्राप्ति सुविधा के लिए और डेटा update के लिए है। DML मूल रूप से दो प्रकार के होते हैं।

1. Procedural DML: इसमें यह आवश्यकता है कि, उपयोगकर्ता द्वारा डेटा और उन डेटा को प्राप्त करने के लिए कि प्रक्रिया(procedure) को specified किया जाना चाहिए ।

2. Non-procedural DML: Non-procedural DML में केवल आवश्यक डेटा उपयोगकर्ता द्वारा **specified** किया जाता है उन डेटा के प्राप्त करने के लिए कि प्रक्रिया को बिना **specified** करे। एक DBMS, DBMS से सवाल पूछने के लिए एक विशेष भाषा प्रदान करता है जिसे क्वेरी **language** बुलाया जाता है। पुनः डेटाबेस से प्राप्ति के लिए, हम क्वेरी भाषा जो DML का हिस्सा है, के द्वारा डेटाबेस से क्वेरी की जाती हैं। क्वेरी **language** और DML शब्द पर्याय हैं।

DBMS के वर्गीकरण: एक DBMS सिस्टम निम्न मापदंड पर आधारित कई प्रकार के हो सकते हैं।

1. उपयोगकर्ताओं (users) पर आधारित: सिस्टम के द्वारा समर्थित (supported) उपयोगकर्ताओं की संख्या एक प्रथम मापदंड है। **Single-user** सिस्टम एक समय में केवल एक उपयोगकर्ता का समर्थन करता है और ज्यादातर पर्सनल कंप्यूटर के साथ उपयोग किया जाता है। **Multiuser** सिस्टम, **multiple** उपयोगकर्ताओं का **concurrently** समर्थन करता है और **majority** DBMS इसमें शामिल हैं,

2. Architecture पर आधारित: कंप्यूटर सिस्टम की संख्या जिस पर डेटाबेस सिस्टम चलता है एक दूसरा मापदंड है। एक **centralized** या क्लाइंट-सर्वर DBMS एक से अधिक उपयोगकर्ताओं का समर्थन कर सकते हैं, लेकिन DBMS और डेटाबेस स्वयं पूरी तरह से एक एकल कंप्यूटर साइट (सर्वर मशीन) पर रहते हैं और चलता है। एक वितरित (**distributed**) DBMS (**DDBMS**) में वास्तविक डेटाबेस और DBMS सॉफ्टवेयर एक कंप्यूटर नेटवर्क से जुड़े कई साइटों पर वितरित किया जाता है। सजातीय **DDBMSs** एकाधिक साइटों पर एक ही DBMS सॉफ्टवेयर का उपयोग करते हैं।

3. डेटा मॉडल के प्रकार पर आधारित: डेटा मॉडल के प्रकार जिस पर DBMS आधारित है तीसरे मापदंड है। DBMS निम्न प्रकार के हो सकते हैं।

- पदानुक्रम (Hierarchical) डेटाबेस।
- नेटवर्क डेटाबेस।
- संबंधपरक (रिलेशनल) डेटाबेस।
- ऑब्जेक्ट-ओरिएंटेड डेटाबेस।

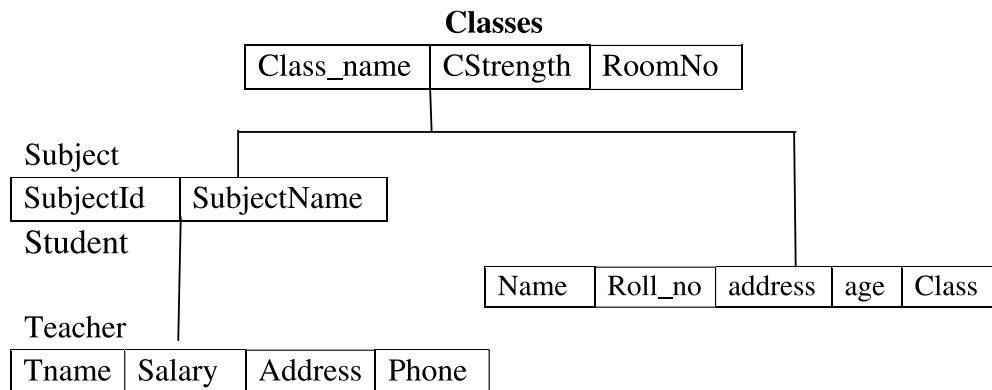
डेटा मॉडल:

एक डेटा मॉडल डेटा, डेटा पर प्रतिबंध और डेटा संबंध के अर्थ का वर्णन करने के लिए अवधारणाओं का एक संग्रह है। **Hierarchical**, नेटवर्क, संबंधपरक और **Object-oriented** कुछ डेटा मॉडल हैं।

श्रेणीबद्ध (Hierarchical) डेटा मॉडल :

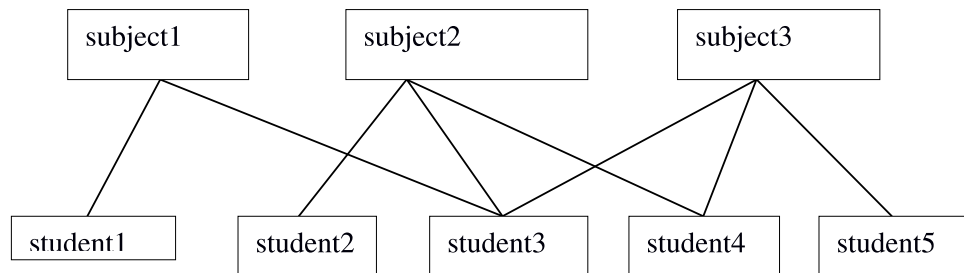
हम पदानुक्रमित मॉडल पर आधारित पुराने सिस्टम देख सकते हैं। पहला पदानुक्रमित DBMS "IMS" था और यह 1968 में जारी किया गया था। पदानुक्रमित DBMS एक-से-अनेक (one-to-many relationships) संबंध के मॉडल लिए उपयोग किया जाता है जो डेटा को एक treelike संरचना में उपयोगकर्ताओं के लिए पेश किया जाता है। प्रत्येक रिकॉर्ड के भीतर, डेटातत्व, रिकॉर्ड्स के टुकड़ों में व्यवस्थित होते हैं जिन्हें (segments)खंडकहते हैं। उपयोगकर्ता के लिए, प्रत्येक रिकॉर्ड रूट(root) नामक एक toplevel खंड के साथ एक संगठनात्मक चार्ट की तरह लगता है। एक ऊपरी खंड तार्किक रूप से एक निचले खंड से एक पैरेंट-चाइल्ड संबंधों (relationship) से जुड़ा है। एक पैरेंट खंड के एक से अधिक चाइल्ड हो सकते हैं, लेकिन एक बच्चे के केवल एक पैरेंट हो सकते हैं। चित्र 1 से एक पदानुक्रमित संरचना का पता चलता है जो स्कूल प्रबंधन प्रणाली(schoolmanagement system) के लिए इस्तेमाल किया जा सकता है।

रूट खंड classes , जिसमें classes की बुनियादी जानकारी जैसे name, strength, और room number है। तुरंत नीचे दो child segments: subjects(subjectidऔर subject name डेटा युक्त), student (name , address, rollno , age और class डेटा युक्त) हैं। एक subject खंड के तुरंत नीचे teacher(teacher name , salary, address, phone and results evaluations)child segment है:



यह पाया है की बड़ी विरासत सिस्टम (large legacy systems) में जहां उच्च मात्रा लेनदेन प्रसंस्करण (high volume transaction processing) की आवश्यकता है श्रेणीबद्ध DBMS अभी भी इस्तेमाल किया जा सकता है। बैंकों, बीमा कंपनियों, और अन्य high volume उपयोगकर्ताओं को विश्वसनीय पदानुक्रम डेटाबेस का उपयोग कर रहे हैं।

नेटवर्क डेटा मॉडल: एक नेटवर्क DBMS डेटा को अनेक-से-अनेक संबंध (many-to-many relationships) के तार्किक रूप में दर्शाती है। एक नेटवर्क DBMS के लिए एक many-to-many relationships student-subject relationships है (नीचे दिए गए चित्र 4 देखें)। एक class में कई subjects और कई students हैं। एक student कई subjects लेता है, और कई students एक विषय रखते हैं। पदानुक्रम (Hierarchical) और नेटवर्क DBMS पुराना माना जाता है और अब नए डेटाबेस अनुप्रयोगों (applications) के निर्माण के लिए इन्हें इस्तेमाल नहीं कर रहे हैं।



चित्र 4: student- subject relationship के लिए नेटवर्क मॉडल

संबंधपरक(रिलेशनल)डेटा मॉडल:

यह एक रिकॉर्ड आधारित डेटा मॉडल है। यह डेटा और डेटा के बीच संबंध का प्रतिनिधित्व करने के लिए रिलेशन (या table) का एक संग्रह का उपयोग करता है। हर रिलेशन attributes (या स्तंभ) की एक सूची रखता है जो अद्वितीय(unique) नाम रखते हैं। प्रत्येक attributes का एक डोमेन (या प्रकार) होता है। प्रत्येक संबंध V_i का एक (या पंक्तियाँ) एक सेट रखता है। प्रत्येक टपल संबंध की प्रत्येक attribute के लिए एक मूल्य(value) रखता है। यहाँ डुप्लिकेट टपलस की अनुमति नहीं होती है। यह, ज्यादातर वर्तमान डेटाबेस सिस्टम के द्वारा प्रयुक्त डेटा मॉडल है। नीचे दिए गए table, studenttable का एक उदाहरण है जो student विवरण दिखाता है।

उदाहरण

Student table

| Roll_no | Name | Age | Address | class |
|---------|--------|-----|-----------|-------|
| 101 | Harish | 10 | Ajmer | 5th |
| 105 | Kailas | 20 | Kota | 10th |
| 109 | Manish | 18 | Ahmadabad | 9th |

| | | | | |
|-----|---------|----|---------|-----|
| 120 | Ronak | 14 | Udaipur | 8th |
| 135 | Shanker | 13 | Jaipur | 7th |

चित्रा 5: Student डेटाबेस के लिए संबंधपरक डेटा मॉडल

डेटाबेस डिजाइन चरण:

एक DBMS application किसी भी उद्यम(enterprise) के लिए डिजाइन करने के लिए कुछ चरणों का पालन करना चाहिए।

आवश्यकताओं के विश्लेषण (analysis): इस चरण में एक enterprise की डेटा आवश्यकताओं की पहचान की जाती है।

वैचारिक डेटाबेस डिजाइन: ज्यादातर ईआर मॉडल का उपयोग कर किया जाता है। वैचारिक स्कीमा का निर्माण करने के लिए चुने हुए डेटा मॉडल की अवधारणा को, पहचान किये हुये डेटा पर लागू किया जाता है।

तार्किक(Logical) डेटाबेस डिजाइन: इस चरण में उच्च स्तर वैचारिक स्कीमा को डेटाबेस सिस्टम के उपयोग होने वाली कार्यान्वयन डेटा मॉडल पर मैप किया जाएगा जैसे RDBMS के लिए यह संबंधपरक मॉडल है।

स्कीमा refinement: स्कीमा को छोटे स्कीमा में परिष्कृत(refine) करने के लिए सामान्यीकरण(normalization) लागू किया जाता है।

भौतिक(physical) डेटाबेस डिजाइन: यह चरण डेटाबेस के भौतिक सुविधाएँ(physical features) जैसे आंतरिक भंडारण संरचना, फाइल संगठन आदि निर्दिष्ट करता है।

ई-आर(E-R) मॉडल और E-R आरेख:**ई-आर(E-R) मॉडल:**

एंटीटी – Relationship (E-R) मॉडल एक लोकप्रिय वैचारिक डेटा मॉडल है। मॉडल संग्रहीत डेटा और डेटा पर बाधाओं का वर्णन करता है। ई-आर मॉडल real world को एंटीटीज और एंटीटीज के बीच Relationship के रूप में दिखाता है। एक एंटीटी असली दुनिया(real world) में एक "ऑब्जेक्ट" जो अन्य ऑब्जेक्ट्स से विभक्त हो सकता है।

E-R आरेख: यह मूल रूप से एक डेटाबेस की सम्पूर्ण तार्किक संरचना का चित्रमय प्रतिनिधित्व है। इस आरेख में मुख्य घटक निम्नानुसार हैं—

प्रतीक(symbol) का नाम

प्रतीक

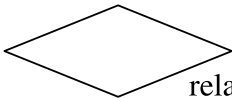
उद्देश्य

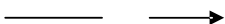
आयत
प्रतिनिधित्व करता है

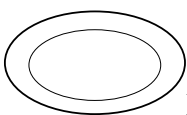


एंटीटी के सेट का

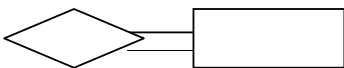
दीर्घवृत्त  attributes का प्रतिनिधित्व करता है

Diamonds  relationships का प्रतिनिधित्व करता है


Lines  एंटिटी के सेट और एंटिटी के attributes और एंटिटी के सेट और relationship सेट के बीच संबंध का प्रतिनिधित्व करता है

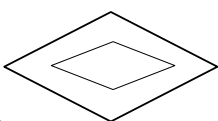
डबल दीर्घवृत्त  Multivalued attributes

Dashed दीर्घवृत्त  derived attributes का प्रतिनिधित्व करता है

डबल लाइन  Total भागीदारी

डबल आयत  कमजोर एंटिटी सेट का प्रतिनिधित्व करता है

लाइन के साथ एक दीर्घवृत्त  primary key

Double diamond  Identifying relationship कमजोर एंटिटी के लिए

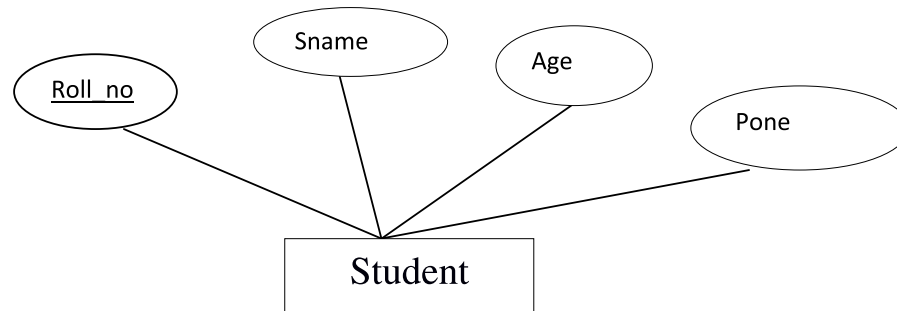
एंटिटी: असली दुनिया में एक "ऑब्जेक्ट" है जिसकी अन्य सभी वस्तुओं से अलग पहचान है। उदाहरण के लिए, एक class, एक teacher, teacher का address, एक student, एक

subject। एक एंटीटी का वर्णन attributes के एक सेट का उपयोग करकिया जा सकता है। प्रत्येक attribute संभव मानों का एक डोमेन रखता है।

एंटीटी सेट: एंटीटी सेट समान ऑब्जेक्ट (उसी प्रकार) के एंटीटीज का एक संग्रह है। एक एंटीटी सेट में, एक एंटीटी का एक ही प्रकार की दूसरे एंटीटी से अंतर करने के लिए attributes के मान का उपयोग किया जाता है। प्रत्येक एंटीटी के सेट के लिए, हमे एक key की पहचान करनी चाहिए। एक key न्यूनतम attributes का सेट है जो एक सेट में एक एंटीटीके विशिष्ट रूप से पहचान करता है। किसी दी गई एंटीटी के सेट में सभी प्रविष्टिया (मान भिन्न हो सकता है) एक ही attributes का सेट रखती है।

एंटीटी के सेट और attributes का E-R आरेख में प्रतिनिधित्व: आयत E-R आरेख में एक एंटीटी के सेट का प्रतिनिधित्व करता है।

E-R आरेख मेंचित्रमय प्रतिनिधित्व: student एंटीटी का उदाहरण



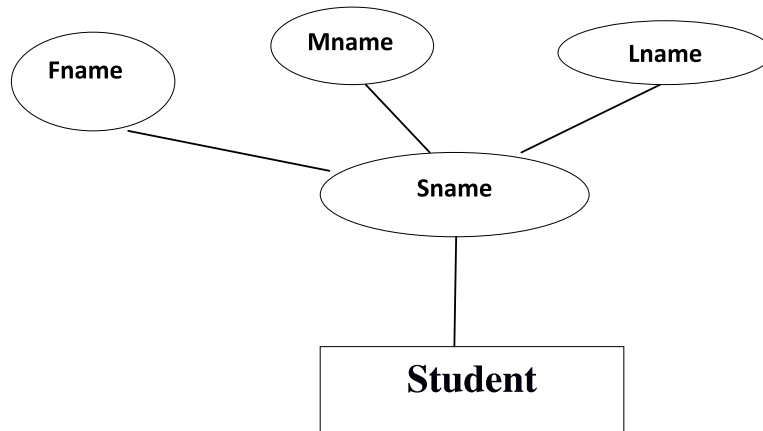
अन्य attribute प्रकार:

Attributesएंटीटीज और relationships के गुण हैंजैसे,Tuples या ऑब्जेक्ट्स के attributes।Attributes निम्न प्रकार के हो सकते हैं और E-R आरेख में अंडाकार या दीर्घवृत्त के रूप में प्रतिनिधित्व करता हैं।

साधारण (Simple) attribute: इस प्रकार के attributes का एक एकल मान होता है जैसे student एंटीटी में Roll_no और age साधारण attributes हैं।

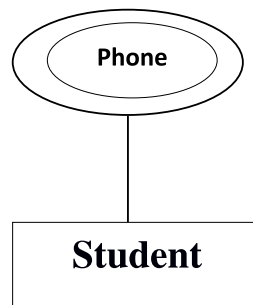
समग्र (Composite) attribute: इस प्रकार के attributes के कई घटक हो सकते हैं जैसे Sname attribute में first name, middle name, last name घटक शामिल हैं।

E-R आरेख में ग्राफिकल प्रस्तुति: student एंटीटी और इसका attribute Sname का उदाहरण।



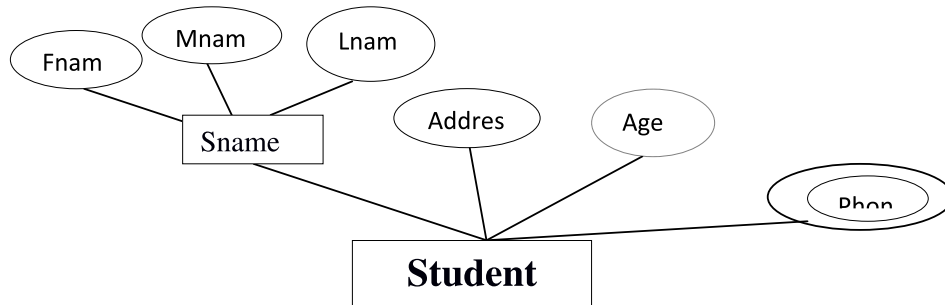
बहु-मान (Multi-valued)attribute: इस तरह की attributes के एक से अधिक मान होते हैं जैसे phone attributes के कई मोबाइल नंबर, लैंड लाइन नंबर, कार्यालय नंबर एक से अधिक मान हैं।

E-R आरेख में ग्राफिकल प्रस्तुति: student एंटीटी और इसका attribute Phone का उदाहरण।



Derived attribute: इस तरह के attributes का मान Multi-valued attributes से अभिकलन किया जा सकता है जैसे उम्र, जन्म दिनांक और वर्तमान दिनांक के डेटा से परिकलित कर सकते हैं।

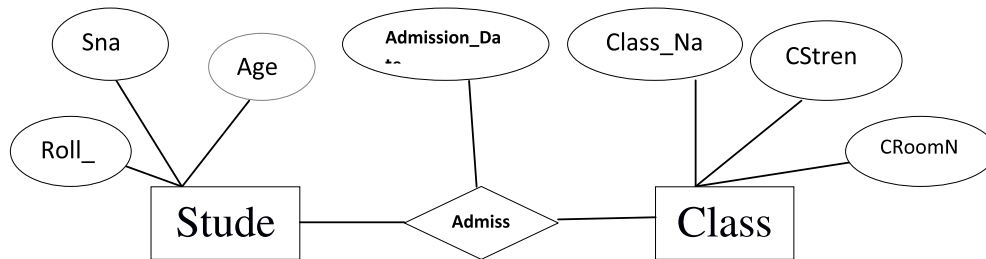
E-R आरेख में ग्राफिकल प्रस्तुति: Composite और Multi-valued attribute के साथ student एंटीटी और इसका attribute age का उदाहरण।



Relationship: एक Relationship दो या दो से अधिक एंटीटीज के बीच एक संबंध है। Relationship जिसमे कि दो एंटीटी सेट शामिल है बायनरी (या दो डिग्री) Relationship कहा जाता हैं ।

Relationship सेट: एक ही प्रकार के Relationship का एक सेट जैसे student का classes में admission। यहाँ admission, student और classes एंटीटी सेट के बीच एक Relationship है। इसका E-R आरेख में एक diamond आकार के रूप में प्रतिनिधित्व किया जा सकता है।

E-R आरेख में ग्राफिकल प्रस्तुति:



Attributes of relationships: एक relationship भी (वर्णनात्मक गुण कहा जाता है) अपनी Attributes शामिल कर सकते हैं उदाहरण के लिए मान लें कि student एक विशेष date पर विशेष class में admission लेता है

तो बताये प्रवेश दिनांक(admission date) Attributes कहां शामिल हो? इसकी निम्न दो संभावनाएं हैं।

प्रथम student के साथ?

लेकिन एक student के लिए अलग अलग classes के लिए अलग admission date हो सकते हैं।

द्वितीयclasses के साथ?

लेकिन एक class एक से अधिक छात्रों के लिए अलग admission date असाइन कर सकते हैं।

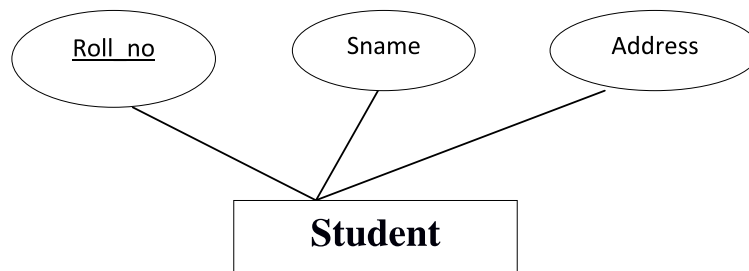
तो ऊपर relationship के E-R आरेख उदाहरण में दिखाया अनुरूप इसे admission के साथ जाना होगा।

बाधायें:

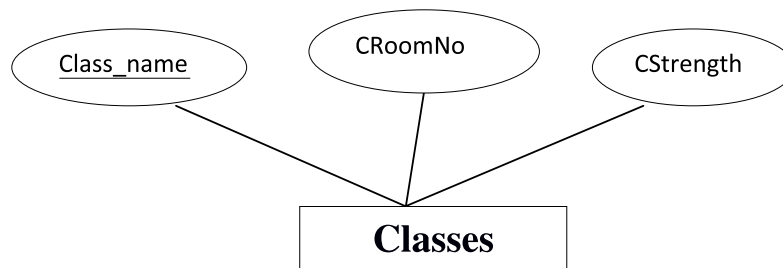
ई-आर मॉडल संग्रहीत डेटा पर और डेटा के ऊपर बाधाओं का भी वर्णन करता है। इन बाधाओं में मैपिंग कार्डिनैलिटी, कुंजी(Key) बाधा और भागीदारी बाधा हैं।

Key बाधा या प्रतिबंध : एक key, attributes का एक सेट है जिसका मान 'ज्यादा से ज्यादा एक एंटीटी सेट के एक एंटीटी से संबंधित हो सकता है' अर्थात attributes का एक सेट जो किसी एंटीटी कि अद्वितीय रूप से पहचान करे, जैसे उदाहरण के लिए student एंटीटी के सेट कि key, Roll_no हैं। एक एंटीटी सेट कि key को उसकीसभी attributes के रेखांकित द्वारा प्रस्तुत किया जाता है।

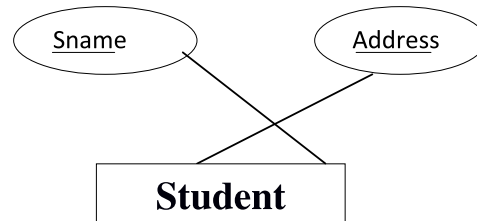
E-R आरेख में ग्राफिकल प्रस्तुति: studentएंटीटीमें, Roll_no attributes का उदाहरण



e.g. 2- classes एंटीटी सेट में primary key, Class_Name है जो अद्वितीय है, क्योंकि हम यह सोचते रहे हैं कि एक स्कूल में बिना किसी भी अनुभाग(section) के 1st से 12 तक 12 अलग अलग classes है।



समग्र कुंजी (Composite Key): दो या अधिक attributes का उपयोग एक key के रूप में कर सकते हैं जैसे Name or Address अकेले छात्र की पहचान नहीं कर सकते हैं लेकिन एक साथ वे एक छात्र की पहचान कर सकते हैं।



Candidate key: Attributes का एक न्यूनतम सेट जो अद्वितीय रूप से एक एंटीटी की पहचान करता है। Candidate key कहा जाता है। e-g. {Roll_no} और {Sname, address} दोनों दो Candidate key है लेकिन {Roll_no, Sname} एक Candidate key नहीं है। अगर कई Candidate keys है, तो हमें एक Candidate key को primary key के रूप में चुनना चाहिए।

मैपिंग कार्डिनैलिटी बाधा: बायनरी (या दो डिग्री) Relationship R के लिए मैपिंग कार्डिनैलिटी बाधा दो एंटीटी सेट e1 और e2 के बीच निम्न प्रकार कि हो सकती है।

Many to one: e1 में प्रत्येक एंटीटी e2 में 0 या 1 एंटीटी से संबंधित है, लेकिन e2 में प्रत्येक एंटीटी e1 में 0 या और अधिक से संबंधित है।

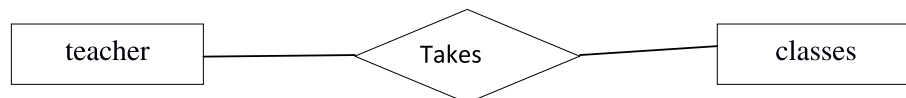
उदाहरण: एक student एक ही समय में एक class में हो सकते हैं लेकिन एक class में कई छात्र हो सकते हैं।

E-R आरेख में ग्राफिकल प्रस्तुति: रेखाओं का उपयोग कर।



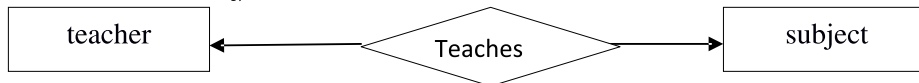
Many to many: e1 में प्रत्येक एंटीटी e2 में 0 या अधिक एंटीटी से संबंधित है और इसके विपरीत।

उदाहरण: कई teachers एक class को पढ़ा सकते हैं या कई classes एक ही teacher द्वारा पढ़ा सकते हैं।



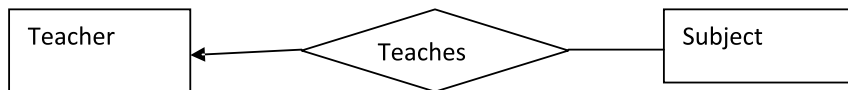
One to one: e1 में प्रत्येक एंटीटी e2 में 0 या 1 एंटीटी से संबंधित है और इसके विपरीत।

उदाहरण: एक teacher केवल एक subject जैसे Hindi , English , Maths सिखा सकते हैं। यह मान है कि स्कूल में प्रत्येक विषय के लिए विशेष शिक्षक निर्धारित है।



One to many: e2 में एक एंटीटी ,e1 में at most one एंटीटी के साथ संबंधित है ।

उदाहरण: विशेष मामले में विषय विशेष शिक्षक स्कूल में उपलब्ध नहीं है, तो एक teacher भी कई विषय सिखा सकते हैं।



भागीदारी (Participation) बाधाओं constraints: एक एंटीटी सेट की सभी एंटीटीज की relationship सेट में भागीदारी नीचे चित्र में दी गई है। एक एंटीटी के लिए एक relationship में भागीदारी बाधाओं के दो प्रकार होते हैं

- **Total:** एंटीटी की प्रत्येक instance relationship में मौजूद है (एक मोटी लाइन द्वारा इसका प्रतिनिधित्व करते हैं)।

उदाहरण: इस उदाहरण में students एंटीटी की भागीदारी total है, क्योंकि हर छात्र एक class में प्रवेश जरूर लेता है।

E-R आरेख में चित्रमय (graphical) प्रतिनिधित्व (representation): डबल लाइन का उपयोग द्वारा।



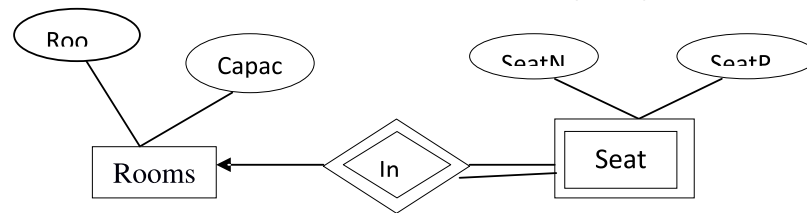
आंशिक (partial): एंटीटी की प्रत्येक instance relationship में मौजूद नहीं है।

उदाहरण: कुछ classes में छात्र प्रवेश नहीं है, तो classes एंटीटी सेट की भागीदारी आंशिक है।

Weak एंटीटीज: कभी-कभी, एक एंटीटी सेट E की key को पूरी तरह से अपनी attributes द्वारा गठित नहीं किया जा सकता, लेकिन अन्य एंटीटी सेट (एक या अधिक) कि keys जिससे E many to many (या one to one) relationship सेट द्वारा लिंक हैके

द्वारा गठित किया जा सकता है, इसका मतलब है कि एक एंटीटी सेट को अद्वितीय(uniuely) रूप से इस एंटीटी से संबंधित सभी attributes द्वारा नहीं पहचाना जा सकता। ऐसे एंटीटीको weak एंटीटी कहा जाता है।

उदाहरण: मान लीजिए स्कूल के प्रत्येक कमरे में प्रत्येक छात्र के लिए सीट नंबर है। सीटों की विशेषताएँ(attributes) SeatNo और SeatPosition हैं। ये विशेषताएँ एक सीट एंटीटी की विशिष्ट पहचान नहीं कर सकते हैं तो सीट एक कमजोर(weak) एंटीटी है।



weak एंटीटी: को E-R आरेख में डबल डायमंड का उपयोग कर प्रतिनिधित्व किया जा सकता है। किसी weak एंटीटी के कुछ attributes के किसी अन्य एंटीटी(identifying या owner एंटीटी) की primary key के साथ संयोजन पर विचार करके weak एंटीटी को पहचाना जा सकता है। संबंधित relationship सेट को identifying relationship कहा जाता है।

एक स्कूल प्रबंधन प्रणाली के लिए डेटाबेस डिजाइन:

सबसे पहले, हम एक स्कूल की निम्नकुछ विशेषतायें (characteristics) मान लेंते हैं।

1. एक स्कूल में कई कक्षाएं 1st से 12th शामिल है।
2. प्रत्येक class में कई विषयों का अध्ययन करते हैं।
3. एक स्कूल में कई शिक्षक काम करते हैं।
4. एक शिक्षक एक ही विषय पढ़ा सकता है।
5. प्रत्येक शिक्षक किसी एक ही विषय की कई classes ले सकते हैं।
6. एक छात्र किसी भी कक्षा में प्रवेश ले सकता है।
7. प्रत्येक class में छात्रों की संख्या कुछ भी हो सकती है।
8. प्रत्येक class की अपनी समय सारणी(time table) है।

E-R मॉडलिंग कैसे शुरू कर सकते हैं: एक E-R मॉडल की डिजाइन निम्न के पहचान के द्वारा करसकते हैं।

- एंटीटीज की पहचान
- Relationships की पहचान
 - हर एंटीटी के लिए प्रमुख attributes की पहचान
 - अन्य प्रासंगिक attributes की पहचान

- Primary key सहित सभी attributes के साथ पूरा E-R आरेख आरेखित करें

चरण 1: एंटीटीज की पहचान करें:

- CLASSES
- STUDENT
- SUBJECT
- TEACHER

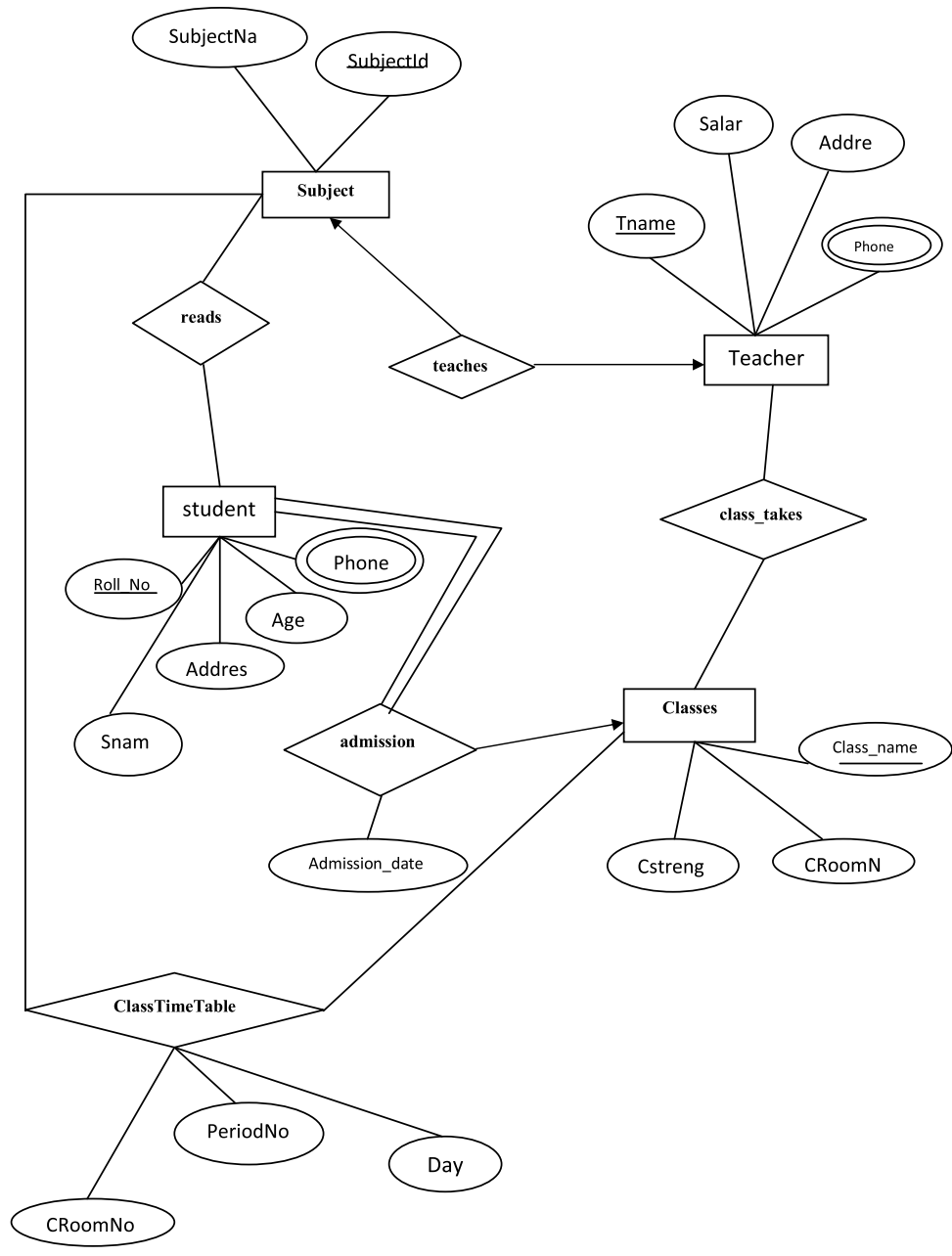
चरण 2: relationships की खोज:

- कई classes में कई विषय (subjects) हैं और class time table में कई विषय(subjects) है, इसलिए subjects और classes के बीच कार्डिनैलिटी many to many है।
- एक class में कई teacher है, और एक teacher एक विषय के लिए कई classes से संबंधित है, इसलिए classes और teacher के बीच कार्डिनैलिटी many to many है।
- एक class में एक से अधिक छात्र हैं और एक छात्र केवल एक ही class में मानते हैं। इसलिए classes और student के बीच कार्डिनैलिटी one to Many है।
- एक subject केवल एक शिक्षक द्वारा पढ़ाया जाता है इसलिए subject और teacher के बीच कार्डिनैलिटी one to one है।
- एक से अधिक छात्रों कई विषयों को पढ़ता है एक छात्र एक class में कई विषयों को पढ़ता है, इसलिए subjects और student के बीच कार्डिनैलिटी many to many है।

चरण 3: प्रमुख attributes और अन्य प्रासंगिक attributes की पहचान:

- SubjectId key attribute है और SubjectName "subject" एंटीटी के लिए अन्य attributes है।
- Roll_no key attribute और Sname, Age, Address, phone " students एंटीटी के लिए अन्य attributes है
- Tname key attribute और address, phone, salary " Teacher" एंटीटी के लिए अन्य attribute हैं।
- Class_name key attribute और CStrength, CRoomNo "classes" एंटीटी के लिए अन्य attributes हैं।
- CRoomNo key attribute और PeriodNo "timeTable" एंटीटी के लिए अन्य attributes है।

स्कूल डेटाबेस का पूरा E-R आरेख:



चित्र 6: 1 से 12 वीं के एक स्कूल का E-R आरेख

E-R का रिलेशनल स्कीमा में अनुवाद: चित्र 6 के E-R आरेख को रिलेशनल डिजाइन में परिवर्तित किया जा सकता है। इस मैपिंग को कुछ चरणों द्वारा किया जा सकता है।

1. एंटीटी सेट का अनुवाद: एंटीटी सेट के लिए इसकी सभी attributes table के स्तंभ हो जाएंगे और सभी key attributes इसकी key स्तंभ हो जाएंगे अर्थात्,

- Attributes → columns
- Key attributes → key columns

तो स्कूल E-R आरेख की कनवर्ट की गई स्कीमा हैं।

Student(Roll_No , Sname, age, Address, Phone)

Classes(Class_name, Cstrength, CRoomNo)

Teacher(Tname, Salary, Address, Phone)

Subject(SubjectId, SubjectName)

2. Relationship सेट का अनुवाद: एक relationship सेट का भी एक table के रूप में अनुवाद निम्नानुसार किया जा सकता है।

- कनेक्ट किए गए एंटीटी सेट की सभी keys, table के स्तंभ हो जाएंगे।
- Relationship सेट के attributes (यदि कोई हो), table के स्तंभ हो जाएंगे।
- Relationship सेट कि foreign key, भाग लेने वाले निकाय कि primary key होगी।
- Relationship सेट की बहुलता table की key निम्नानुसार निर्धारित करता है।

(1-to-1 Relationship) के लिए: किसी भी एंटीटी के सेट की primary key किसी Relationship की primary key हो सकती है।

(1-to-many Relationship) या **many to 1 Relationship** के लिए: relationship set के "many" पक्ष(side) के एंटीटी सेट का primary key, relationship सेट का primary key हो जाएगा।

(Many-to-many Relationship) के लिए: भाग लेने वाले एंटीटी सेट की (primary keys) प्राथमिक कुंजियों का संयोजन, Relationship सेट की primary key हो जाएगा। तो relationship सेट के लिए स्कूल आरेख का कनवर्ट किया गया स्कीमा हैं।

Class_takes(Class_name, Tname)

Admission(Roll_No, Class_name, Admission_date)

Teaches(SubjectId, Tname)

Reads(Roll_No, SubjectId)

ClassTimeTable(Class_name,SubjectId, PeriodNo, CRoomNo, PeriodNo)

विलय के बाद स्कूल डेटाबेस का परिणामी स्कीमा

Student(Roll_No , Sname, age, Address, Phone, Class_name, admission_date)

Classes(Class_name, Cstrength, CRoomNo)

Teacher(Tname, Salary, Address, Phone)

Subject(SubjectId, SubjectName)

Class_takes(Class_name, Tname)

Teaches(SubjectId, Tname)

Reads(Roll_No, SubjectId)

ClassTimeTable(Class_name, SubjectId, PeriodNo, CRoomNo, PeriodNo)

Normalization का परिचय

एक रिलेशनल डेटाबेस डिजाइन करने के लिए एक और पद्धति है जिसमें हम एक प्रक्रिया का उपयोग करके जिसका नाम **normalization** है। मुख्य उद्देश्य रिलेशन स्कीमा का एक सेट उत्पन्न करने के लिए है जो हमें बिना **redundancy** के जानकारी संग्रहीत करने के लिए की अनुमति देता है व साथ साथ में आसानी से जानकारी प्राप्त करने लिए की भी अनुमति देता है। तो सभी डिजाइन करने के लिए, **Functional dependencies** की अवधारणाओं का उपयोग करके उपयुक्त **normal forms** में स्कीमा डिजाइन करें।

BAD (खराब) डेटाबेस और **normalization** का उद्देश्य:

खराब डेटाबेस की अवधारणा और सामान्यीकरण का उद्देश्य को समझने के लिए हम निम्नलिखित **student table** पर विचार करें।

Student

| Roll_no | Name | Age | Address | Phone | class | Subject |
|---------|--------|-----|---------|------------|-------|---------|
| 101 | Harish | 10 | Ajmer | 1234567891 | 5th | Hindi |
| 101 | Harish | 10 | Ajmer | 1234567891 | 5th | math's |

| | | | | | | |
|-----|--------|----|---------|------------|-----|----------|
| 101 | Harish | 10 | Ajmer | 1234567891 | 5th | Sanskrit |
| 120 | Ronak | 14 | Udaipur | 2222222222 | 8th | Hindi |
| 120 | Ronak | 14 | Udaipur | 2222222222 | 8th | Sanskrit |

उपरोक्त स्कीमा का विश्लेषण करके हम आसानी से पा सकते हैं कि यह डिजाइन एक अच्छा डेटाबेस डिजाइन नहीं है।

यह डिजाइन क्यों बुरा है?

के लिए `studentsubjects(Roll_no, name, age, address, class, subject)` पर विचार करें।

यह डिजाइन **redundant** है क्योंकि एक छात्र का `name, age, address, class` कई बार, दर्ज की गई है ने प्रत्येक विषयों के लिए जिसमें छात्र पढ़ रहा है। यह **redundancy** डिजाइन में गंभीर समस्याओं का कारण है। e.g कि यह भंडारण स्थान **waste** करता है और डेटाबेस में संभावित **inconsistency** शुरू करता है। इसीलिए यह डेटाबेस डिजाइन खराब है। एक खराब डेटाबेस डिजाइन डेटाबेस पर कार्रवाई के दौरान भी कई **problems(Anomalies)** का कारण है।

Update विसंगतियाँ : यदि एक प्रतिलिपि **Update** होती है तब सब दोहराये डेटा की भी **Update** की जरूरत होती है। उदाहरण के लिए हम एक विशेष छात्र का पता **Update** करने के लिए हम उस छात्र को सभी **tuples Update** करते हैं।

Insertion विसंगतियाँ : जब तक असंबंधित जानकारी संग्रहीत है तब तक कुछ डेटा संग्रहीत नहीं हो सकता है। किसी टपल को (**Insert**) सम्मिलित करने के लिए फोन पता करने की आवश्यकता है। यह एक रिक्त (**null**) मान के साथ तय हो सकता है लेकिन **null** समस्याओं के कारण है या हैंडल करने में मुश्किल है।

deletion विसंगतियाँ : कुछ अन्य, असंबंधित जानकारी खोने के बिना कुछ जानकारी को हटाने संभव नहीं हो सकता है। अगर हम सभी **tuples** एक दिए गए (`class, Roll_no`) के लिए हटाएँ तो हम उस एसोसिएशन को खो सकते हैं। तो यदि हम डिजाइनों में **redundancy** को निकालना चाहते हैं, तो हमें एक व्यवस्थित दृष्टिकोण की जरूरत होती है। यदि हम एक अच्छा डेटाबेस को डिजाइन करना चाहते हैं, तो हम **Dependencies, decompositions** और **normal forms** के उपयोग करते हैं।

Functional dependencies: एक कार्यात्मक निर्भरता (**Functional dependencies** या **FD**) **IC** का एक प्रकार है जो **key** की अवधारणा को **generalizes** करता है। चलो **R** एक रिलेशन स्कीमा है, **X** और **Y** रिलेशन **R** के **nonempty**

attributes का सेट है तो R के instancer के लिए हम कहते हैं कि FD (X कार्यात्मक निर्धारित करता है Y) संतुष्ट है: अगर

$$\forall t1, t2 \in r, t1.X = t2.X \Rightarrow t1.Y = t2.Y$$

$X \rightarrow Y$ इसका मतलब है कि जब भी R में दो tuples X में सभी attributes पर सहमत हैं, तो वे Y में भी सभी attributes पर सहमत होना होगा।

एक कार्यात्मक निर्भरता का उदाहरण:

कार्यात्मक निर्भरता $AB \rightarrow C$ के लिए निम्न instance संतुष्ट हैं—

| A | B | C | D |
|----|----|----|----|
| a1 | b1 | c1 | d1 |
| a1 | b1 | c1 | d2 |
| a1 | b2 | c2 | d1 |
| a2 | b1 | c3 | d1 |

एक primary key एक FD की विशेष स्थिति है: अगर $X \rightarrow Y$ रखती है (जहाँ Y सभी विशेषताओं (attributes) का सेट है, तो X एक superkey है।

• FDs रिलेशन की किसी भी instance के लिए रखना चाहिए। यदि FDs का एक सेट दिया है तो हम आम तौर पर अतिरिक्त FDs भी पा सकते हैं।

उदाहरण : यदि एक key दी है, तो हम हमेशा एक superkey पा सकते हैं।

FDs के उपयोग द्वारा keys को पुनर्परिभाषित करने:

K, attributes का एक सेट है जो रिलेशन R के लिए एक key है। यदि

$K \rightarrow$ (अन्य) सभी attributes R के, अर्थात् K एक "superkey key" है।

उपरोक्त शर्त को K का कोई उचित सबसेट संतुष्ट नहीं करता है, अर्थात् K कम से कम है।

Normalization

Normalization डेटाबेस में डेटा के आयोजन की एक प्रक्रिया है जो डेटा रिडंडेंसी insertion विसंगति (anomaly), update विसंगति एवं deletion विसंगति को दूर करने के लिए काम करता है। इस प्रक्रिया में हम एक दिए गए रिलेशन स्कीमा की जाँच कुछ Normal forms के विरुद्ध करता है यह पता करने करें की यह किसी normal form को संतुष्ट करता है या नहीं। यदि एक रिलेशन स्कीमा किसी normal form को संतुष्ट नहीं करता है, तो फिर हम इसे यह छोटे स्कीमा में विघटित करता है।

Normalization मुख्य रूप से दो उद्देश्य के लिए उपयोग किया जाता है,

- अनावश्यक (अनुपयोगी) डेटा को नष्ट करने के लिए
- यह सुनिश्चित करने के लिए की डेटा **dependencies** का मतलब हैं अर्थात डेटा संग्रहीत तार्किक है ।

रिलेशनल डेटाबेस डिजाइन: एक रिलेशनल डेटाबेस डिजाइन करने के लिए ,एक दिए गए स्कीमा के लिए यह पता करने की जरूरत है कि यह एक अच्छा डिजाइन है । डिजाइन अच्छा नहीं है, तो फिर हम इसे छोटे स्कीमा में विघटित करतेहैं लेकिन यह अपघटन(decompose) अच्छा होना चाहिए। उसके बाद हम कुछ Normal forms के लिए प्रत्येक विघटित स्कीमा की जाँच करें। एक दिए गए रिलेशन स्कीमा एक Normal form में है, तो हम जानते हैं कि यह कुछ समस्याएं उत्पन्न नहीं कर सकता.

Normal forms: विभिन्न Normal forms हैं ।

1. First Normal Form(1NF)
2. Second Normal Form(2NF)
3. Third Normal Form(3NF)
4. BCNF

First Normal Form(1NF):

यदि प्रत्येक फील्ड केवल Atomic मान रखता है(कोई सूचियाँ नहीं और न ही सेट) तो रिलेशन First Normal Form(1NF)में है ।

उदाहरण:

चित्र 7 में नीचे दी गई Student table 1NF में नहीं है, लेकिन चित्र 8 में 1NF है ।

Student

| Roll_no | Name | Age | Subject |
|---------|--------|-----|--------------|
| 101 | Harish | 10 | hindi, maths |
| 120 | Ronak | 14 | maths |

चित्र 7 Student table showing subjects of students not in 1NF

Student

| Roll_no | Name | Age | Subject |
|---------|--------|-----|----------|
| 101 | Harish | 10 | Hindi |
| 101 | Harish | 10 | Maths |
| 101 | Harish | 10 | Sanskrit |

| | | | |
|-----|-------|----|-------|
| 120 | Ronak | 14 | Hindi |
| 120 | Ronak | 14 | Maths |

चित्र 8: Student table showing subject of student in 1NF

Second normal form:

Second normal form के अनुसार किसी भी स्तंभ कि primary key पर partial dependency नहीं होना चाहिए। इसका मतलब है कि किसी table के लिए जिसकी primary key है, table का हर non prime attribute, primary key attribute पर पूरी तरह functionally dependent होना चाहिए। यदि कोई भी स्तंभ केवल primary key के एक भाग पर निर्भर करता है, तो table Second normal form में विफल है।

StudentReadsSubject (Roll_no, subjectId, Sname, address, SubjectName)

इस student और subject रिलेशन में primary key attribute Roll_no और subjectId है। नियम के अनुसार, non key attributes Sname और SubjectName दोनों पर निर्भर होना चाहिए ताकि अलग-अलग दोनों prime key attributes पर लेकिन हम पाते हैं कि Sname को Roll_no द्वारा और SubjectName को SubjectId द्वारा स्वतंत्र रूप से पहचाना जा सकता है। यह partial dependency कहा जाता है, जिसकी Second normal form में अनुमति नहीं है।

हम रिलेशन को दो रिलेशन में तोड़ दिया है। ताकि वहाँ कोई partial dependency मौजूद नहीं है।

Student(Roll_no, Sname, address)

Subject(SubjectId, SubjectName)

Third Normal Form(3NF)

कोई रिलेशन स्कीमा 3NF में है या नहीं यह चेक करने के लिए हम उस स्कीमा की प्रत्येक FD के लिए निम्न शर्तों को चेक करते हैं। अगर किसी FD के लिए निम्न शर्तें फेल होती होती है तो वह स्कीमा 3NF में नहीं होगा

शर्तें:

- अगर कोई FD ट्राइवल (trivial) है अर्थात् $\beta \rightarrow A$ में ($A \in \beta$), है तो या
- अगर किसी FD के बाँयी तरफ के ऐट्रीब्यूट्स उस स्कीमा की Key है या
- अगर किसी FD के दाँयी तरफ के ऐट्रीब्यूट्स रिलेशन स्कीमा की Key का पार्ट है

BCNF

कोई रिलेशन स्कीमा 3NFमें है या नहीं यह चैक करने के लिए हम उस स्कीमा की प्रत्येक FD के लिए निम्न शर्तों को चैक करते हैं। अगर किसी FD के लिए निम्न शर्तें फेल होती होती है तो वह स्कीमा 3NF में नहीं होगा

शर्तें:

- अगर कोई FD ट्राइवल (trivial) है अर्थात $\beta \rightarrow A$ में ($A \in \beta$), है तो या
- अगर किसी FD के बाँयी तरफ के ऐट्रीब्यूट्स उस स्कीमा की Key है या

यदि कोई रिलेशन R , BCNF में है तो फिर यह 3NF में भी हो जाएगा। तात्पर्य BCNF implies 3NF but 3NF can not implies BCNF.

डिजाइन लक्ष्य

एक अच्छा रिलेशनल डेटाबेस डिजाइन के लिए एक रिलेशनल स्कीमा Lossless join और dependency preservation के साथ BCNF में होना चाहिए। यदि हम इस लक्ष्य को हासिल नहीं कर सकते हों तो , हम Lossless join और dependency preservation 3NF स्कीमा के साथ स्वीकार करते हैं।

महत्वपूर्ण बिंदु

- DBMS का उपयोग बहुत बड़े डाटा सेट को मेन्टेन रखने एवंम् उससे डाटा प्राप्त करने के लिए होता है।
- DBMS के कई लाभ है।
- एक्सट्रैक्शन लेवल डाटा इनडिपेन्डेन्स देते है।
- इसका आर्किटेक्चर लेयरड होता है।
- DBMS के कार्यात्मक(functional) घटक(components) , फाइल प्रबंधक बफर प्रबंधक,क्वेरी प्रोसेसर,डेटा फाइल,डेटा dictionary और Indices है।
- एक DBMS सिस्टम उपयोगकर्ताओं पर आधारित, Architecture पर आधारित और डेटा मॉडल के प्रकार पर आधारित कई प्रकार के हो सकते है।
- एंटीटी: असली दुनिया में एक "ऑब्जेक्ट" है जिसकी अन्य सभी वस्तुओं से अलग पहचान है।
- Candidate key: attributes का एक न्यूनतम सेट जोअद्वितीय रूप से एक एंटीटी की पहचान करता है Candidate key कहा जाता है।

- एक खराब डेटाबेस डिजाइन डेटाबेस पर कार्रवाई के दौरान भी कई problems (Anomalies) का कारण है जैसे कि Update विसंगतियाँ, Insertion विसंगतियाँ और deletion विसंगतियाँ।
- एक कार्यात्मक निर्भरता (Functional dependencies या FD) IC का एक प्रकार है जो key की अवधारणा को generalizes करता है।
- यदि कोई रिलेशन R, BCNF में है तो फिर यह 3NF में भी हो जाएगा। तात्पर्य BCNF implies 3NF but 3NF can not implies BCNF.

अभ्यासार्थ प्रश्न

वस्तुनिष्ठ प्रश्न:

- प्रश्न 1. निम्न में से कौन सा एक DBMS का एक लक्ष्य नहीं है।
(अ) बड़ी जानकारी का प्रबंध (ब) कुशल पुनः प्राप्ति
(स) Preventing concurrent access (द) डेटा की सुरक्षा
- प्रश्न 2. निम्न में से कौन सा एक वाणिज्यिक DBMS का एक उदाहरण है।
(अ) Oracle (ब) IBM (स) Sybase (द) all
- प्रश्न 3. निम्न में से कौन सा एक डेटा abstraction के सरलतम स्तर है।
(अ) भौतिक (ब) तार्किक
(स) View (द) इनमें से कोई भी देखें
- प्रश्न 4. सामान्यीकरण का मतलब है
(अ) Joining relations (ब) अपघटन के सम्बंध में शामिल
(स) दोनों (द) इनमें से कोई नहीं
- प्रश्न 5. जो normal form अधिक प्रतिबंधित है।
(अ) 1NF (ब) 2NF (स) BCNF (द) 3NF

अतिलघुत्वात्मक प्रश्न:

- प्रश्न 1. DBMS क्या है?
- प्रश्न 2. एक रिकॉर्ड को परिभाषित करो।
- प्रश्न 3. भिन्न डेटा रिडेंडेंसी के नाम दे।
- प्रश्न 4. डेटाबेस स्कीमा को परिभाषित करो।

प्रश्न 5. DBMS में इंडेक्सेस की भूमिका क्या है?

प्रश्न 6. एक क्वेरी भाषा क्या है?

प्रश्न 7. procedural और non-procedural DML बीच क्या अंतर है |?

प्रश्न 8. स्कीमा और instances के बीच क्या अंतर है?

प्रश्न 9. एक डेटाबेस डिजाइन के क्या चरण हैं?

प्रश्न 10. एक एंटीटी क्या है?

लघुत्तरात्मक प्रश्न:

प्रश्न 1. Atomicity से आप क्या समझते हो?

प्रश्न 2. तार्किक और भौतिक डाटा independence के बीच क्या अंतर है?

प्रश्न 3. एक weak एंटीटी क्या है? यह E-R आरेख में आकर्षित करो।

प्रश्न 4. प्राथमिक और समग्र कुंजी के बीच क्या अंतर है?

प्रश्न 5. एक खराब डेटाबेस क्या है।

निबंधात्मक प्रश्न:

प्रश्न 1. DBMS के विभिन्न घटक क्या हैं? उपयुक्त चित्र के साथ समझाओ।

प्रश्न 2. एक डेटा मॉडल क्या है? श्रेणीबद्ध डेटा मॉडल समझाये? यह नेटवर्क डेटा मॉडल से कैसे अलग है।

प्रश्न 3. E-R आरेख में विभिन्न प्रकार के attributes और relationships की व्याख्या को समझाए और उनके लिए ग्राफिकल प्रतिनिधित्व भी दे।

प्रश्न 4. एक स्कूल अलग अलग classes 1st to 10th से मिलकर बनी है के लिए एक E-R आरेख डिजाइन करो।

प्रश्न 1. normalization क्या है? normalization के विभिन्न रूपों को बताए।

उत्तरमाला

उत्तर 1: स

उत्तर 2: द

उत्तर 3: स

उत्तर 4: ब

उत्तर 5: स

अध्याय – 14

रिलेशनल डाटाबेस की अवधारणायें

रिलेशनल डाटाबेस में बहुत सी टेबलस होती हैं। हर टेबल का एक यूनिक नाम होता है। व उसमें बहुत से कॉलम (स्तंभ) होते हैं। हर स्तम्भ का भी एक यूनिक नाम होता है। रिलेशनल डाटाबेस का नाम मेथिमेटिक्स रिलेशन से निकाला गया हो क्योंकि दोनों में निकट व्यवहारता है।

टेबल (रिलेशन) :- आर डी बी एम एस में डाटा एक प्रकार के डाटा बेस आबजेक्ट में स्टोर होता है। जिसे हम टेबल कहते हैं। दूसरे शब्दों में टेबल सम्बंधित डाटा एन्ट्रीरीज का संग्रहण हो जिसमें की पक्तियाँ एवम् स्तंभ होते हैं। निम्नलिखित एक स्टूडेंट टेबिल का उदाहरण है।

Student Table

| Roll_no | Name | Age | Address | class |
|---------|---------|-----|-----------|-------|
| 101 | Harish | 10 | Ajmer | 5th |
| 105 | Kailash | 20 | kota | 10th |
| 109 | Manish | 18 | Ahmadabad | 9th |
| 120 | Ronak | 14 | Udaipur | 8th |
| 135 | Shanker | 13 | Jaipur | 7th |

चित्र-1 स्टूडेंट टेबल रिलेशन

फिल्ड (Field) :- किसी टेबिल का Field उसका एक स्तंभ होता है। जो कि उस टेबल में किसी रिकार्ड की specific इन्फोमेशन को रखता है। जैसे की ऊपर दी हुई student टेबल में Roll_no, name, address और class फिल्ड्स हैं।

रिकार्ड :- को हम टेबिल की एक पक्ति भी कहते हैं। तथा यह एक टेबिल की वह individual entry है जो उस टेबिल में है। जैसे कि

Student table

| | | | | |
|-----|---------|----|------|------|
| 105 | kailash | 20 | kota | 10th |
|-----|---------|----|------|------|

स्तंभ :- किसी एक टेबिल की वह वर्टिकल एन्ट्री है जो किसी विशिष्ट फिल्ड से सम्बंधित सभी इन्फोमेशन रखता है। जो कि student टेबिल का एक स्तंभ Roll_no है। जो कि निम्न इन्फोमेशन रखता है।

| Roll_no |
|---------|
| 101 |
| 105 |
| 109 |
| 120 |
| 135 |

डोमेन :- किसी फ़िल्ड की परमिटेड वैल्यू सेट को उसका डोमेन कहते हैं। उदाहरण स्वरूप field name के लिए डोमेन सभी नामों का सेट है।

डाटा बेस स्कीमा (Database schema) :- डाटा बेस स्कीमा किसी डाटा बेस की लॉजिकल डिजाईन है। जो कि शायद ही बदलती है। जैसे कि student टेबिल का schema है।

Student (Roll_no, name, age, address, class)

डाटा बेस इन्सटेन्स (Database instance) :- किसी डाटा बेस में समय के किसी भी क्षण डाटा के समूह को डाटा बेस इन्सटेन्स कहते हैं। उदाहरणार्थ निम्नलिखित Student टेबिल Student डाटाबेस का एक इन्सटेन्स है। जब हम टेबिल में कोई नई एंट्री करे या कुछ टेबिल से delete करेंतो यह किसी भी क्षण बदल सकता है।

Student

| RollNo | Name | Age | Address | Class |
|--------|---------|-----|-----------|------------------|
| 101 | Harish | 10 | Ajmer | 5 th |
| 105 | Kailash | 20 | Kota | 10 th |
| 109 | Manish | 18 | Ahmadabad | 9 th |
| 120 | Ronak | 14 | Udaipur | 8 th |
| 135 | Shanker | 13 | Jaipur | 7 th |

प्राइमेरी की :- किसी टेबिल में एक या अधिक फ़िल्डस (attribute) का ऐसा set जो कि उस टेबिल की किसी भी पंक्ति अथवा टपल्स को uniquely identify करता हो तो इस attributes के सेट को collectively लेने पर यह उस टेबिल की Primary key कहलाती है। जो एक प्रकार का constraints भी है। student टेबिल की primary key ,Roll_no फ़िल्ड है क्योंकि student टेबिल में इसे फ़िल्ड के द्वारा सभी छात्रों को uniquely identify किया जा सकता है। एवंम् Roll_no फ़िल्ड की सहायता से किसी छात्र का रिकार्ड टेबिल से निकाला जा सकता है। जैसे कि अगर Roll_no फ़िल्ड की वैल्यू 105 लेने पर जो रिकार्ड टेबिल से निकलेगा वह छात्र kailash का होगा।

डाटा कन्स्ट्रेंट्स(Data constraints) :- किसी टेबिल के स्तंभों पे इस तरह के नियम लागू करना है जो उस टेबिल में डाटा की एन्ट्री की सीमा को निर्धारित करता है की उस टेबिल में केवल उसी प्रकार को डाटा एन्टर हो जो उस डाटाबेस की consistency, reliability एवं accuracy को सुनिश्चित कर सके। एवं डाटाबेस में किसी प्रकार का बदलाव जब अधिकृत डाटा बेस यूज करे तब भी डाटाबेस में किसी प्रकार का डाटा consistency loss ना हो।

डाटा कन्स्ट्रेंट्स कॉलम (स्तंभ) लेवल ओर टेबिल लेवल हो सकते हैं। कॉलम लेवल एवं टेबिल लेवल कन्स्ट्रेंट्स में मुख्य अन्तर यह है कि कॉलम लेवल कन्स्ट्रेंट्स एक कॉलम में लगाये जाते हैं। जबकि टेबिल लेवल कन्स्ट्रेंट्स पूर्ण टेबिल में लगाये जाते हैं। डाटा कन्स्ट्रेंट्स के निम्न उदाहरण है जैसे कि

- (1) student की Class null नहीं हो सकती है।
- (2) किन्ही दो छात्रों के Roll_no एक समान नहीं होंगे।
- (3) student रिलेशन की हर एक Class रिलेशन में एक matching class जरूर रहेगी ।

एक रिलेशन वाले कन्स्ट्रेंट्स

निम्नलिखित कन्स्ट्रेंट्स एक रिलेशन वाले कन्स्ट्रेंट्स है।

- 1) Not null
- 2) Unique
- 3) Check (<predicate>)

1) Not null कन्स्ट्रेंट्स :- यह कन्स्ट्रेंट्स किसी भी टेबिल में किसी फिल्ड या एट्रीब्यूट की null वेल्यू की एन्ट्री को प्रतिबंधित करता है। अर्थात यदि किसी फिल्ड के लिए अगर यह कन्स्ट्रेंट्स लगा हुआ है। और उस टेबिल में कोई आपरेशन जो उस टेबिल में बदलाव कर अगर वेल्यू null डालने की कोशिश करता है तो वहाँ पे error जनरेट हो जाती है।

उदाहरण के तौर पर हम student टेबिल में class एट्रीब्यूट की वेल्यू null नहीं चाहते है इसी प्रकार Roll_no एट्रीब्यूट की वेल्यू भी null नहीं होनी चाहिए क्योंकि वह उस टेबिल की एक प्राइमरी की है।

2) Unique कन्स्ट्रेंट्स :- यह सुनिश्चित करता है कि कोई से दो टपल्स या पंक्तियों किसी रिलेशन में सभी प्राइमरी की एट्रीब्यूट पर बराबर नहीं हो सकती । अर्थात दोनों टपल्स के लिए हर एट्रीब्यूट की वेल्यू एक समान नहीं होगी। Unique कन्स्ट्रेंट्स केन्डीडेड की फोर्म करता है। जो कि किसी रिलेशन में एक से ज्यादा भी हो सकती है

3) Check कन्स्ट्रेंट्स :- Check कन्स्ट्रेंट्स को हम डोमेन एवं रिलेशनल दोनों डिक्लेरेशन पर लगा सकते हैं। जब किसी रिलेशन डिक्लेरेशन पर लगा हो तो सभी

टपल्सCheck क्लाज द्वारा specified condition को पूरा करेगा अर्थात्Check क्लाज यह सुनिश्चित करता है कि किसी स्तंभ की सभी वेल्यूज उस पर लगी शर्त को पूरा करेगा ।

उदाहरण स्वरूपstudent टेबिल में classफिल्ड की वेल्यू1st,2nd,3rd,----,9th,10th,11th,12thहोगी ।

check (class in('1st', '2nd', '3rd', ----- '9th','10th','11th','12th')

एंटी इन्टीग्रीटी कन्स्ट्रेंट्स:—यह सुनिश्चित करता है कि किसी भी टेबिल में कोई दो रिकार्ड्स या पंक्तियों या टपल्स डूप्लीकेट नहीं हो सकते हैं। इसके अलावा वह फिल्ड जो प्रत्येक रिकार्ड की उस टेबिल में पहचान कर रहा है वह एक यूनिक फिल्ड है तथा इस फिल्ड की वेल्यू कभी भीnullनहीं होगी ।

एंटी इन्टीग्रीटी कन्स्ट्रेंट्स प्राइमेरी की के द्वारा लगाया जा सकता है। हर एंटी के लिए अगर हम प्राइमेरी की को परिभाषित करते हैं तो वह स्वतः ही एंटी इन्टीग्रीटी की पूर्ति करता है। उदाहरणार्थ

Student table

| RollNo | Name | Address | Age | Class |
|--------|---------|-------------|-----|-------|
| 110 | Komal | jaipur | 17 | 12th |
| 120 | Ronak | Udaipur | 14 | 8th |
| 105 | kailash | kota | 20 | 10th |
| 107 | hari | chittorgarh | 10 | 5h |

उक्तStudentटेबिल की प्राइमेरी की अगरRoll_noफिल्डस है तो इस फिल्ड में प्रत्येक छात्र काRoll_noअलग-अलग होगा। साथ ही किसी छात्र के लिए उसकी वेल्यू nullनहीं होगी अर्थात् सभी का अपना अलगRoll_noहोगाअलग -अलगRoll_noकी वजह से इस टेबिल में कोई दो पंक्तियाँ एक समान नहीं होगी

रेफरेन्शीयल इन्टीग्रीटी(Referential integrity) :-अगर हम किसी प्रकार से यह सुनिश्चित करना चाहते हैं कि किसी रिलेशन में कुछ ऐट्रीब्यूट के लिए उनकी वेल्यू वही हो जो किसी अन्य रिलेशन में कुछ ऐट्रीब्यूट के लिए है। अर्थात् दोनों टेबिल में कुछ ऐट्रीब्यूट वेल्यू एक समान हो तो यह शर्त रेफरेन्शीयल इन्टीग्रीटी कहलाती है। रेफरेन्शीयल इन्टीग्रीटी की सुनिश्चितता फोरेन की के द्वारा की जा सकती है।

फोरेन की(Foreign key)इन्टीग्रीटी कन्स्ट्रेंट्स:— इस कन्स्ट्रेंट्स को समझने लिए निम्न प्रदर्शित टेबिल को उदाहरण के लिए हम लेते हैं। यहाँ दो टेबिल studentएवंमClassके नाम से हैं। एवं किसी क्षण उनमें एन्टर वेल्यूस भी प्रदर्शित हैं।

Student

| RollNo | Name | Age | Address | Class |
|--------|---------|-----|-----------|------------------|
| 101 | Harish | 10 | Ajmer | 5 th |
| 105 | kailash | 20 | Kota | 10 th |
| 109 | Manish | 18 | Ahmadabad | 9 th |
| 120 | ronak | 14 | Udaipur | 8 th |
| 135 | shanker | 13 | jaipur | 7 th |

Classes

| Class_name | Class_room | Strength |
|------------------|------------|----------|
| 12 th | F-1 | 95 |
| 10 th | F-2 | 80 |
| 9 th | F-3 | 70 |
| 4 th | F-4 | 110 |

चित्र -2 फोरेन की स्टूडेंट रिलेशन टेबिल

उक्त टेबिल Student में इस टेबिल की प्राइमेरी की Roll_no फिल्ड है। जबकि Classes टेबिल की प्राइमेरी की Class_name फिल्ड है। यहाँ पर हमने यह माना है कि सभी स्टूडेंट्स की एक ही class विद्यमान है। जैसे की 12th की एक class 10th की एक class 9th की एक class इसी प्रकार अन्य, अर्थात् एक ही class के sections अलग-अलग नहीं है। इसलिए classes टेबिल की प्राइमेरी की Class_name है।

Student टेबिल अपने ऐट्रीब्यूट (Roll_no, address, age, name, class) के बीच में एक ऐसा ऐट्रीब्यूट भी रखता है जो किसी अन्य टेबिल की प्राइमेरी key है। उदाहरण स्वरूप Student टेबिल में Class ऐट्रीब्यूट टेबिल की प्राइमेरी की है। अतः Student टेबिल में इस ऐट्रीब्यूट class को हम इस टेबिल की primary key कहेंगे। जो कि टेबिल Classes को रेफर करेगी।

रिलेशन Student टेबिल को हम रेफरेंशिंग रिलेशन कहेंगे जब कि Classes को रेफरेंशड रिलेशन आफ फोरेन key कहेंगे। किसी ऐट्रीब्यूट को primary key होने के लिए उसका टाइप domain वही होना चाहिए जो दूसरे रिलेशन के ऐट्रीब्यूट का है तथा foreign key में ऐट्रीब्यूट्स की संख्या भी दूसरे रिलेशन के ऐट्रीब्यूट्स के बराबर होनी चाहिए अर्थात् वेकाम्पीटेबल होने चाहिए।

Foreign key के द्वारा हम निम्नलिखित सुनिश्चित कर सकते हैं—

- (1) Classes टेबिल से हम कोई रिकार्ड तब तक नहीं हटा (delete) सकते जब तक इसकी रिलेटेड टेबिल Student में मैचिंग रिकार्ड उपलब्ध है।

- (2) आप **Classes** टेबिल में प्राइमेरी **key** की वेल्यू को तब तक नहीं बदल सकते जब तक उस रिकार्ड से रिलेटेड रिकार्ड दूसरी टेबिल में उपलब्ध है।
- (3) हम **Student** टेबिल के **Class** फिल्ड में कोई नई वेल्यू जब तक नहीं डाल सकते जब तक वह वेल्यू **Classes** टेबिल के प्राइमेरी की फिल्ड (**class_name**) में उपलब्ध नहीं है।
- (4) लेकिन आप **foreign key field** में **null** वेल्यू डाल सकते हैं। उक्त आपरेशनस के दौरान अगर हम चाहते हैं कि यह रिजेक्ट ना हो तो हमें **classes** का प्रयोग **SQL** में करते हैं।

SQL का परिचय:-

स्ट्रक्चर क्यूरी लेंग्वेज **SQL** रिलेशनल ऐलजेबरा एवं रिलेशनल केलकूलस के कोमबीनेशन का उपयोग करती है। **SQL** आर डी बी एम एस की एक स्टैंडर्ड लेंग्वेज है जो किसी रिलेशनल डाटा बेस को ऑर्गेनाइज करने उसमें उपस्थित डाटा को प्रबंधन करने एवं रिलेशनल डाटा बेस में से डाटा रिट्रीवल के लिए उपयोग में लाई जाती है।

डी बी एम एस के विक्रेताओं जैसे कि ऑरेकल **IBM**, **DB2**, **Sybase** and **Ingress** अपने डाटाबेस के लिए **SQL** का एक प्रोग्रामिंग लेंग्वेज के तौर पर उपयोग करते हैं। इसका मूल संस्करण **sequel** कहलाता था जिसको **IBM** ने विकसित किया था।

इसके कई संस्करण होते हैं जैसे **SQL-86**, **SQL89** (extended standard), **SQL92** and **SQL1999** और वर्तमान संस्करण **SQL-2003**, **SQL** केवल मात्र एक डाटाबेस **query** लेंग्वेज नहीं है बल्कि अपने आप में एक स्टैंडर्ड है। जिसके निम्नलिखित भाग हैं।

- (1) डेटा डेफिनेशन लेंग्वेज (**Data Definition Language**)
- (2) डेटा मनीपूलेशन लेंग्वेज (**Data Manipulation Language**)
- (3) डेटा कन्ट्रोल लेंग्वेज (**Data Control Language**)

ज्यादातर कामर्शियल रिलेशनल डाटा बेस जैसे **IBM**, **Oracle**, **Microsoft**, **Sybase** आदि **SQL** का उपयोग करते हैं। सभी डाटाबेस **SQL** के सभी संस्करण में उपस्थित फिचर्स को सपोर्ट नहीं करते हैं अतः हमेशा अपने डाटाबेस सिस्टम के अनुसार उसके संस्करण को देखते हुये ही फिचर्स का उपयोग करना चाहिए।

SQL के लाभ:- **SQL** सभी डाटाबेस सिस्टम चाहे कामर्शियल (**Oracle**, **IBM**, **DB2**, **Sybase**) हो या ऑपन सॉर्स (**MySQL**, **Postgres**) के लिए लाभदायक है। इसके लाभ निम्नलिखित हैं।

(1) **उच्च गति(High speed)** :-इस प्रकार की लैंग्वेज है जो बड़े से बड़े ऑर्गेनाइजेशन के डाटाबेस से बहुत ही कुशलता(efficiently)के साथ तथा जल्दी –जल्दी डाटा निकाल सकती है अतः SQL एक उच्च गति की लैंग्वेज है।

(2) **सीखने की सुविधा(Easy to learn):**–SQL लैंग्वेज को सीखना बहुत ही आसान है। क्योंकि इसमें प्रोग्राम का किसी प्रकार का लंबा कोड नहीं होता है। अर्थात् इसमें ज्यादा कोडिंग की आवश्यकता नहीं होती है।

(3) **अच्छी तरह से परिभाषित मानक लैंग्वेज(Well defined standard)** :-SQL एक मानक(standard)भाषा है जिसको स्टेन्डराइज ANSI & ISO ने किया है।

डाटा डेफिनेशन लैंग्वेज(Data Definition Language) :-DDL, SQL का एक भाग है। जिसकी सहायता से हम डाटा बेस स्कीमा को स्पेसिफाई कर सकते हैं।

DDL केवल डाटा बेस स्कीमा(schema)को ही specified नहीं करती बल्कि हर रिलेशन के बारे में भी स्पेसिफिकेशन रखती है। कुछ निम्न है।

- (1) हर रिलेशन का स्कीमा के लिए
- (2) हर ऐट्रीब्यूट की वेल्यूज का डोमेन
- (3) कन्स्ट्रेन्ट के लिए
- (4) इन्डेक्स के लिए
- (5) किसी स्कीमा के ऑर्थोराइजेशन एंक्विरिटी के लिए
- (6) हर रिलेशन के फिजिकल स्टोरेज के लिए

SQL के बेसिक डोमेन टाइप्स:-

मुख्य रूप से उपयोग करने के लिए SQL के सभी विल्ट इन डोमेन टाइप्स निम्न होते हैं।

(1) **न्यूमेरिक डेटा टाइप्स:-** इसमें निम्न डेटा टाइप्स शामिल हैं।

(i) **Int या Integer:-** बड़े साइज के इन्टीजर्स के लिए है। इसके लिए 4 बाइट का स्टोरेज आवश्यक है।

(ii) **Small Int:-** छोटे साइज के इन्टीजर्स के लिए है। इसके लिए आवश्यक स्टोरेज बाइट 2 है।

(iii) **Tiny Int:-** अत्यधिक छोटे साइज के साइज या अनसाइन इन्टीजर्स के लिए

(iv) **Float(M,D)** :- फ्लोटिंग प्वाइन्ट नम्बरर्स के लिए । यह केवल साइन नम्बरर्स के लिए है यहाँ पर M उस नम्बर में कुल डिजिट्स है तथा D डेसिबल नम्बर की संख्या है।

- (v) **Double (M,D)** :- यह डेटा टाइप्स डबल प्रिसीजन वाले फ्लोटिंग पॉइन्ट नम्बर के लिए है तथा यह **REAL** का समानार्थक शब्द है।
- (2) **स्ट्रिंग टाइप्स (String Type)**:- MySQL में निम्न स्ट्रिंग डेटा टाइप्स हैं
- (i) **CHAR(C)** :- यह डेटा टाइप फिक्सड लम्बाई की स्ट्रिंग के लिए है। यहाँ पर इस स्ट्रिंग की लम्बाई है जो यूजर देता है। अगर इस लम्बाई से कम लम्बाई की कोई स्ट्रिंग अगर स्टोर करते हैं तो बचे हुए में space स्टोर होता है।
- (ii) **VARCHAR(C)**:- यह वेरियेबल लम्बाई की स्ट्रिंग के लिए है यहाँ पर C स्ट्रिंग की maximum लम्बाई है जिसको यूजर स्पेसीफाई करता है।
- (3) **Date और Time डेटा टाइप्स** :- MySQL में निम्न लिखित Time और Date डेटा टाइप्स हैं।
- (i) **Date**:- इस डेटा टाइप्स में कोई Date, YYYY-MM-DD के प्रारूप में स्टोर होती है। तथा वह 1000-01-01 एवम् 9999-12-31 के मध्य हो सकती है। उदाहरण स्वरूप Student टेबिल में किसी छात्र की age अगर 1st july, 1980 हो तो यह 1980-07-01 के प्रारूप में स्टोर होगी।
- (ii) **DATETIME**:- इस डेटा टाइप के द्वारा Date एवम् Time के मेल को स्टोर कर सकते हैं। जिसका प्रारूप YYYY-MM-DD HH:MM:SS है। यह Date एवम् Time 1000-01-01 00:00:00 एवम् 9999-12-31 23:59:59 के मध्य हो सकता है। उदाहरण स्वरूप मध्याह्न 2:35 दिनांक 1st july, 1980 को 1980-07-01 14:35:00 इस तरह स्टोर कर सकते हैं।
- (iii) **Time**:- यह समय को HH:MM:SS के प्रारूप में स्टोर करता है।
- (iv) **Year**:- यह वर्ष को 2 डिजिट या 4 डिजिट के प्रारूप में स्टोर करता है।

डेटा मॅनीपुलेशन लॅंग्वेज (Data Manipulation language):- यह SQL का वह भाग है जिसे हम क्यूरी लॅंग्वेज भी कहते हैं। अतः DML एवम् क्यूरी लॅंग्वेज समानार्थक शब्द है। DML का उपयोग डाटा जो किरिलेशन में स्टोर है को मॅनीपुलेशन (इन्सर्ट , डिलीट , अपडेट और रिट्रीवल) करने में करते हैं।

DML निम्नलिखित मॅनीपुलेशन कमाण्ड्स रखता है।

- (i) SELECT
- (ii) UPDATE
- (iii) INSERT

(iv) DELETE

डेटा कंट्रोल लैंग्वेज(Data Control Language):-डेटा कंट्रोल लैंग्वेज SQLकी उपकमाण्डस् का संग्रह है जो डेटा बेस में डेटा की सुरक्षा तथा डेटा को मैनीपूलेशन के अधिकारों से सम्बंधित है।

DCLमें निम्न कमाण्डस् आती है।

(i) COMMIT

(ii) ROLLBACK

(iii) GRANT

(iv) REVOKE

DDLरिलेडेट कमाण्डस एंवम् उनके सिन्टेक्स :- टेबिल या रिलेशन डिफाइन करने के लिएSQL में CREATE Tableकमाण्डस का प्रयोग किया जाता है। जिसका सिन्टेक्स निम्नानुसार है।

Table createकरने का Syntex :-MySQLमें एक टेबिल बनाने का generic syntaxहै

```
CREATE TABLE table_Name (F1 D1, F2 D2,..... ,Fn
Dn<Integrity Constraints 1,.....<ICk> );
```

इस Syntexमें प्रत्येक टेबिल के फिल्ड या ऐट्रीब्यूट का नाम है। तथाDiप्रत्येकFi के अन्तर्गत आने वाली वेल्यूस का डोमेनटाइप है। इसके अलावा हम टेबिल पे कई तरह के कन्सट्रेंट लगा सकते है। जैसे कि PRIMARY KEY, FOREIGN KEY आदि है।उदाहरण स्वरूप अगर हम studentके नाम से कोई टेबिल बनानी हो जिसका schema है।

Student(Roll_No, Name, Age, Address, Class)तथा अन्य टेबिल Classesकाschema है।Classes(Class_Name , CRoomNo, Cstrength)अतःSQLमें इन टेबिल के लिए Syntexहोगा

```
CREATE TABLE Student ( Roll_No int , Name CHAR(20), Age int
Address VARCHAR(30), Class CHAR(10));
```

studentटेबिल पे अगर कन्सट्रेंटस लगाने हो तोCREATE TABLE Student

```
( Roll_No int NOT NULL AUTO_INCREMENT, Name CHAR(20),
Age int NOT NULL,Address VARCHAR(30), Class CHAR(10) NOT
```

NULL, primary key(Roll_no), foreign key(class) references classes(class_name));

यहाँ पर NOT NULL का प्रयोग उस ऐट्रीब्यूट की वेल्यू NULL ना हो इसलिए किया गया हो अगर user इस फिल्ड में NULL वेल्यू डालना चाहेगा तो SQL error देगा। foreign key कन्स्ट्रेंट्स का उपयोग ऐसे आपरेशन को रोकने के लिए है जो student तथा Classes टेबिल में लिंक तोड़ते हैं तथा AUTO_INCREMENT का प्रयोग Roll_no फिल्ड में वेल्यू को एक से आगे से बढ़ाने के लिए किया जाता है। इसकी by default वेल्यू एक हाती है। अगर हम चाहते हैं कि यह sequence किसी और वेल्यू से प्रारम्भ हो तो हम इस Syntax का प्रयोग करते हैं।

ALTER table student AUTO_INCREMENT=100

Classes टेबिल के लिए Syntax

CREATE Table Classes

(Class_Name CHAR(10) NOT-NULL, CRoomNo CHAR(10),
PRIMARY KEY (Class_Name));

उक्त टेबिल को MySQL Prompt की सहायता से बना सकते हैं जैसे कि

root@host# MYSQL-u root -p

enter passsword : *****

MySQL> use School_Management;

यहाँ पर use कमांड्स का उपयोग School_Management के नाम से जो हम सर्वप्रथम डाटा कैसे बनायेगे।

उसमें प्रवेश के लिए करते हैं। डाटाबेस बनाने के लिए

MySQL> CREATE DATABASE School_Management;

तथा इसके बाद MySQL> use School_Management

MySQL> CREATE TABLE Student

(Roll_No Int NOT NULL AUTO_INCREMENT, Name CHAR(20),
Age int NOT NULL, Address VARCHAR(30), Class CHAR(10) NOT
NULL, PRIMARY KEY (Roll_No), FOREIGN KEY (Class)
REFERENCES Classes(Class_Name));

-> Query ok, 0 row affected

MySQL>MySQL में किसी भी कमांडप्स को टर्मिनेट करने के लिए अन्त मेंसेमीकालन लगाते है। किसी टेबिल को डाटाबेस से हटाने का Syntexनिम्न है।

Generic syntax:–

DROP TABLE table_name;

Studentटेबिल को हटाने के लिए

DROP TABLE Student;

ALTER tableकमांडप्स :– इन कमांडप्स का उपयोग किसी टेबिल मे नया स्तंभ जोडने(add),delete करने याMODIFY करने में करते है। जिनके Syntexनिम्न है।

(1) नया स्तंभ(**column**)जोडने के लिए:–

ALTER TABLE table_name ADD column_name datatype;

उदाहरणार्थClasses टेबिल में एक नयाcolumn *classes strength*जोड. सकते है।

Alter table classes add class_ strength int

(2) कोई स्तंभ टेबिल को हटाने के लिए:–

ALTER TABLE table_name DROP COLUMN column_name;

(3) किसी स्तंभ का डेटा टाइप्स बदलने के लिए:–

ALTER TABLE table_name MODIFY column_name datatype ;

उदाहरण :–

ALTER TABLE Student MODIFY Age Date;

अन्य उदाहरण:–

CREATE TABLE Teacher (Tname VARCHAR(20), DOB Date, Salary FLOAT(5,2), Address VARCHAR(30), phone int PRIMARY KEY (Tname));

CREATE TABLE Teaches (Tname VARCHAR(20),Class_name CHAR(10),PRIMARY KEY(Tname, Class_name), foreign key(Tname) REFERENCES Teacher(Tname),

FOREIGN KEY(Class_Name)REFECENCES Classes (Classs_Name));

Checkकन्सट्रेंट Syntex:–

Checkकन्सट्रेंटSyntexका उदाहरण निम्नलिखित है।

CREATE TABLE Student

(Roll_No int NOT NULL AUTO_INCREMENT,Name CHAR(20),Age
int NOT NULL,Address VARCHAR(30),Class CHAR(10) NOT
NULL,PRIMARY KEY(Roll_No),

Check(Class in ('1st', '2nd', '3rd', '4th', '5th', '6th', '7th', '8th', '9th',
'10th', '11th', '12th')));

Create Index कमाण्डस :-यह कमाण्ड किसी टेबिल पर इन्डेक्स क्रिएट करने के काम आती है। हम इन्डेक्स को नहीं देख सकतेपर यह टेबिल में डाटा तेजी से सर्च करने में मदद करता है इसका Syntexनिम्न है।

CREATE INDEX Index_name ON table_name (column_name)

CREATE INDEX Index on Student(Address)

डेटा मेनीपूलेशन कमाण्डस और उनके रिन्ट्रेक्स :-

SQL DMLकमाण्डस निम्नलिखित है।

- (i) INSERT
- (ii) DELETE
- (iii) UPDATE
- (iv) SELECT

(i) INSERTकमाण्ड :- CREATE TABLEकमाण्ड के उपयोग द्वारा किसी टेबिल को बनाने पर एक खाली टेबिलबनती हैं अर्थात उस टेबिल में किसी प्रकार की कोई वेल्डू या रिकार्ड या टप्लस नहीं होते है।किसी टेबिल में रिकार्ड या डाटा डालने के लिए हम SQL INSERT INTOकमाण्डस का उपयोग करते है।

MySQL Syntax :-

INSERT INTO

Table_Name(Column_Name1,Column_Name2,.....,Column_Namen)V
ALUES(Val e1,value2,.....valuen);

स्ट्रींग टाइप्स के डाटा के लिए सभी वेल्डूज को सिंगल या डबल quotes (“ “)में लेंगें।

MySQL कमाण्ड Promptसे डाटा का Insertion:-

उदारहण स्वरूप अगर हमेंStudentटेबिल में नई वेल्डूस या डाटा डालना है तो

MySQL> USE School_Management;

MySQL>INSERT INTO Student (Name, Age, Address, Class)

VALUES(“HARI”,15,”Chittorgarh”,”10th”);

इस उदाहरण में हमने Roll_No नहीं लिया क्योंकि टेबिल बनाते वक्त उसको हमने auto increment दिया है। इसलिए MySQL automatically इसकी वेल्यू देगा। अन्य Syntax है।

INSERT INTO Student VALUES (”prakash”,18,”jaipur”,”12th”);

इनसर्ट के अन्य Syntax में हम एक टपल्स को स्पेसीफाइड करने के बजाय हम SELECT के उपयोग के द्वारा एक साथ कई टपल्स इनसर्ट कर सकते हैं।

(ii) SQL DELETE कमाण्डस:-DELETE कमाण्डस के द्वारा हम एक पूरा टपल्स DELETE करते हैं। इसके द्वारा हम किसी एट्रीब्यूट की वेल्यू को DELETE नहीं कर सकते हैं।

Syntax:-

DELETE FROM T ,WHERE P ;

यहाँ T एक रिलेशन है जिसमें से टपल्स DELETE करना है। तथा वह predicate (condition) है। जिसके अनुसार टपल्स DELETE होंगे।

DELETE FROM Student,WHERE Roll_No=105;

उक्त delete statement के द्वारा हम वह टपल्स DELETE करेंगे जिस छात्रका Roll_No=105 है।

सारे टपल्स DELETE करने के लिए हम निम्न Syntax लिखते हैं।

DELETE FROM Student ;

DELETE FROM Classes;

Class =10th के सभी छात्रों के डाटा DELETE करने के लिए

DELETE FROM Student,WHERE Class =”10th”;

(iii) SQL UPDATE कमाण्डस :- UPDATE कमाण्ड का उपयोग हम किसी टपल्स के विशिष्ट एट्रीब्यूट की वेल्यू को बदलने के लिए करते हैं। अर्थात अगर हम पूरे टपल्स को नहीं बदलना चाहते हैं। केवल इसमें किसी एट्रीब्यूट की वेल्यू को ही बदलना चाहते हैं तो हम UPDATE कमाण्ड का उपयोग करते हैं। जिसका Syntax निम्न है।

Syntax:

UPDATE table_name SET first_field=value1, second_field=value2

[WHERE clause];

हम एक साथ कई फिल्ड की वेल्यू को UPDATE कर सकते हैं।

उदाहरण

MySQL> UPDATE Student, SET Class="11th", WHERE Roll_No=12;

इस statement के द्वारा हम उस छात्र की class को बदलना चाह रहे हैं जिसका roll_no 12 है। उसकी class को हम 10th की बजाय 11th कर रहे हैं।

छात्र का address बदलना

UPDATE Student ,SET Address="Ajmer", WHERE Roll_No=102;

Student

| RollNo | Name | Age | Address | Class |
|--------|---------|-----|---------|-------|
| 11 | Hari | 15 | Jaipur | 10th |
| 101 | Prakash | 16 | Kota | 11th |
| 102 | Basu | 11 | Udaipur | 6th |
| 120 | Viveka | 9 | Jaipur | 4th |

उक्त update statement के बाद student table का instances निम्नलिखित होगा ।

| Roll_No | Name | Age | Address | Class |
|---------|---------|-----|---------|-------|
| 11 | Hari | 15 | Jaipur | 10th |
| 101 | Prakash | 16 | Kota | 11 th |
| 102 | Basu | 11 | Ajmer | 6 th |
| 120 | Viveka | 9 | Jaipur | 4 th |

(iv) SQL SELECT statement

किसी SQL query expression में मुख्य रूप से निम्नलिखित तीन क्लॉजेस clauses होते हैं। अर्थात् कोई भी SQL query जो हम रिलेशन डाटा बेस के लिए लिखते हैं। उसकी बुनियादी संरचना (basic structure) में उक्त 3 क्लॉजेस होंगे।

- SELECT क्लॉजेस में हम उन ऐट्रीब्यूट्स को लिखते जो हमें हमारे आउट पुट रिलेशन में चाहिए।

- **FROM** क्लॉज में हम उन रिलेशन को लिखते है। जिनको हमें query expression में उपयोग करना है। **FROM** क्लॉज में लिखे रिलेशनस का Cartesian product होता है।
- **WHERE** क्लॉज में हम predicate लिखते है। जो **FROM** clause के रिलेशनस के ऐट्रीब्यूटस को लिप्त रखता है। अर्थात जिसकी Boolean वैल्यू (true or false) होती है।

SQL query का निम्न फॉर्म (form) होता है।

SELECT AT1, AT2, AT3 , ..., ATn,

FROM r1, r2, r3, ..., rn,

WHERE P;

यहाँ AT_i एक ऐट्रीब्यूट को प्रदर्शित करता है। और r_i एक रिलेशन को। P एक predicate है।

SELECT clause: SELECT क्लॉज उन ऐट्रीब्यूट की लिस्ट रखता है जो उस रिलेशन से retrieve करने है।

उदाहरण :- SELECT क्लॉज को समझने के लिए हम School Management डाटा बेस में से एक टेबिल को लेते है। जो कि निम्न लिखित है-

| Roll_No | Name | Age | Address | Class |
|---------|--------------|-----|---------|-------|
| 101 | Bhagat singh | 20 | Ajmer | 12th |
| 105 | Chandra | 17 | Kota | 11 th |
| 12 | Shekhar | 16 | Jaipur | 10th |
| 17 | DinDayal | 15 | Udaipur | 9 th |
| 90 | Rohit | 9 | Ajmer | 5th |

SELECT कमाण्ड का Syntax है।

SELECT field_names, FROM reation_names;

Field names में एक साथ कई फिल्ड fetch कर सकते है। इसके अलावा हम स्टार(*) भी फिल्ड के नाम के बजाय लगा सकते है तब SELECT फिल्ड FROM क्लॉज के रिलेशन के सारे फिल्ड Return करेगा।

उदाहरण

```
SELECT Roll_No, Age,
FROM Student;
```

रिजल्ट

| RollNo | Age |
|--------|-----|
| 101 | 20 |
| 105 | 17 |
| 12 | 16 |
| 17 | 15 |
| 90 | 9 |

```
SELECT * FROM Student ;
```

Output->

| RollNo | Name | Age | Address | Class |
|--------|-----------|-----|---------|-------|
| 101 | Bhagat | 20 | Ajmer | 12th |
| 105 | Chandra | 17 | Kota | 11 th |
| 12 | Shekhar | 16 | Jaipur | 10th |
| 17 | DeenDayal | 15 | Udaipur | 9 th |
| 90 | Rohit | 9 | Ajmer | 5th |

Duplicate फ़िल्ड वेल्यूज को हटाने के लिए SELECT में DISTINCT keyword का उपयोग करते हैं।

```
SELECT DISTINCT Address FROM Student ;
```

यहाँ Student टेबिल के Address फ़िल्ड को fetch करने पर उसमें Duplicate वेल्यू Ajmer एक ही बार आयेगी।

रिजल्ट

| Address |
|---------|
| Ajmer |

| |
|---------|
| Kota |
| Jaipur |
| Udaipur |

SELECT क्लोज में हम Column के नाम के साथ साथ निम्नलिखित अर्थमेटिक एक्सप्रेसन भी उल्लेखित कर सकते हैं।

| Description | Operator |
|----------------|----------|
| Addition | + |
| Subtraction | - |
| Division | / |
| Multiplication | * |

उदाहरण के लिए हम Teacher टेबिल को लेते हैं।

Teacher

| Tname | Address | Salary | Phoneno |
|---------------|------------|--------|--------------------------|
| Radha krishan | Kerla | 5000 | 1234567899 |
| Lalaji | Udaipur | 750 | 9413962123 9999999999 |
| Sarvopalli | Rampur | 2000 | 9312171080 3333333333 |
| leadgevan | Maharastra | 9000 | 5189310510 2121212121 |

SELECT Tname, Salary *10,

FROM Teacher;

इस query को रिजल्ट में Salary ऐट्रीब्यूट की वैल्यूज 10 से मल्टीपलाई हो कर मिलेगी।

रिजल्ट

| Tname | Salary*10 |
|----------------|-----------|
| Radha krishnan | 50,000 |
| Lalaji | 7500 |

| | |
|------------|--------|
| Sarvopalli | 20,000 |
| Ledgevan | 90,000 |

SELECT statement का उपयोग **WHERE** क्लॉज के साथ :- **WHERE** क्लॉज में एक या ज्यादा कन्डीशन्स को लिखते हैं। जब यह शर्त (condition) संतुष्ट होगी तभी रिलेशन से कोई पंक्ति निकाल सकते हैं।

उदाहरण स्वरूप **Teacher** टेबिल के लिए निम्न query लिखते हैं।

SELECT Tname, Salary, FROM Teacher WHERE Salary > 2000;

तो निम्न **Result** प्राप्त होगा ।

| Tname | Salary |
|----------------|--------|
| Radha krishnan | 5000 |
| Harivansh | 9000 |

WHERE clause निम्नलिखित लॉजिकल **connections** उपयोग करता है।

- (i) AND
- (ii) OR
- (iii) NOT

WHERE क्लॉज कम्पेरिजन (**Comparision**) ऑपरेटर्स भी उपयोग करता है।

| Description | Operators |
|--------------------------|-----------|
| Less than | < |
| Less than or equal to | <= |
| Greater than or equal to | >= |
| Greater than | > |
| Equal to | = |
| Not equal to | != or <> |

उदाहरण :-

SELECT Tname, FROM Teacher, WHERE Salary > 2000 AND Address = "Kerala";

रिजल्ट

| |
|----------------|
| Tname |
| Radha krishnan |

(3) **डाटा कन्ट्रोल लैंग्वेज कमाण्ड्स or DCL कमाण्ड्स** :-DCL कमाण्ड्स डाटाबेस की सुरक्षा से सम्बन्धित है । यह कमाण्ड्स यूजर्स को विशेषाधिकार प्रदान करती है। ताकि यूजर्स डाटाबेस में कुछ आब्जेक्ट्स को **access** कर सकें ।

SQL GRANT कमाण्ड्स :- रिलेशनल डाटाबेस में एक यूजर के द्वारा बनाये (create) गये आब्जेक्ट्स को दूसरे यूजर्स जब तक नहीं पहुँच (access) सकते जब तक उनको बनाने वाला यूजर्स दूसरे यूजर्स को इसकी सहमती नहीं देता। यह सहमती (permission) GRANT कमाण्ड के उपयोग द्वारा दी जा सकती हैं।

GRANT statement कई तरह के विशेषाधिकार कई आब्जेक्ट्स टेबिल व्यूपर प्रदान करता है ।

Syntax:-

GRANT [type of permission] ON [database name] . [table_name]
TO '[user name]' @ 'localhost'; identified by password;

यहाँपर type of permission निम्नलिखित होती है।

- **CREATE**- नई टेबिल या डाटाबेस बनाने की सहमती देता है।
- **DROP** . टेबिल या डाटाबेस को हटाने (delete)की सहमती देता है।
- **DELETE** – टेबिल से पक्ति या टापल्स हटाने (delete)की सहमती देता हैं
- **INSERT**- टेबिल में पक्ति या टापल्स जोड़ने (insert) की सहमती देता है।
- **SELECT** – इस कमाण्ड्स के द्वारा टेबिल या डाटाबेस को (read)करने की सहमती देता है।
- **UPDATE**. टेबिल की पक्तियों को update की सहमती देता हैं

उपर दिये syntax में हम डाटा बेस या टेबिल के नाम के स्थान पर अगर asterisk (*) लगाते हैं। तो यह syntax कोई भी डाटाबेस या टेबिल के पहुँच (access)की सहमती (permission) देगा।

Syntax:-

GRANT ALL Privileges ON *.* TO 'new_user' @ 'localhost';

यहाँ asterisk (*) डाटाबेस व टेबिल को बताता है। यह कमाण्ड यूजर को read, edit, execute और सभी आपरेशनस की सहमती सभी डाटाबेस और टेबिल के लिए देता है।

उदाहरण :- MySQL में GRANT कमाण्डस को समझते है।

नया यूजर बनाना:-

MySQL में Default यूजर्स Root होता है। जिसकी सभी डाटाबेस पर फुल पहुँच (full access) होता है। MySQL में नया यूजर बनाने को syntax है।

Syntax

```
MySQL> CREATE USER 'new_user' @'localhost'
IDENTIFIED BY 'Password';
```

```
उदाहरण -MySQL> CREATE USER '14EEACS350' @'localhost'
IDENTIFIED BY '123456';
```

उदाहरण :- उक्त कमाण्ड द्वारा एक नया यूजर '14EEACS350' के नाम से बनेगा जिसका पासवर्ड '123456' होगा। हालांकि इस यूजर को डाटा बेस के साथ कुछ भी करने की सहमती नहीं है। अभी तक तो इस नये यूजर को MySQL में लॉगिन भी नहीं हो सकता है। इसलिए सर्वप्रथम नये यूजर को सहमती देनी आवश्यक है।

उदाहरण :- GRANT ALL PRIVILEGES ON

```
School_Management.* TO '14EEACS350' @'localhost'
IDENTIFIED BY '123456';
```

इस कमाण्ड के द्वारा नये यूजर (14EEACS350) को School Management डाटाबेस की सभी टेबिल पर सभी पहुँच (access) प्राप्त होंगे। एक बार यूजर के लिए सहमती होने के बाद निम्न कमाण्ड चलाये

FLUSH PRIVILEGES;

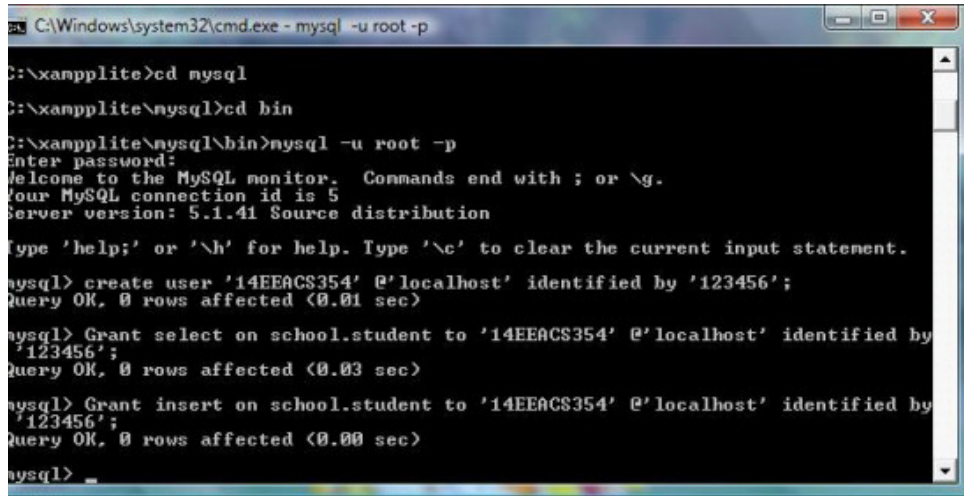
तक सभी बदलाव प्रभावी हो सके। अगर हम सारे विशेषाधिकार '14EEACS350' यूजर को नहीं देना चाहते है। तो केवल read के अधिकार के लिए

```
GRANT SELECT ON School_Management.Student TO '14EEACS350'
@ 'localhost' IDENTIFIED BY '123456';
```

कमाण्ड चलाये इस कमाण्ड द्वारा '14EEACS350' को केवल देखने का अधिकार वो भी केवल Student टेबिल को प्राप्त होगा। Student टेबिल में INSERT के विशेषाधिकार के लिए

```
GRANT INSERT ON School_Management.Student TO '14EEACS350'
@ 'localhost' IDENTIFIED BY '123456';
```

कमाण्ड का उपयोग करे । अन्य विशेषधिकार भी प्रदान किये जा सकते है ।



```

C:\Windows\system32\cmd.exe - mysql -u root -p

C:\xampplite>cd mysql
C:\xampplite\mysql>cd bin
C:\xampplite\mysql\bin>mysql -u root -p
Enter password:
Welcome to the MySQL monitor.  Commands end with ; or \g.
Your MySQL connection id is 5
Server version: 5.1.41 Source distribution

Type 'help;' or '\h' for help. Type '\c' to clear the current input statement.

mysql> create user '14EEACS354' @'localhost' identified by '123456';
Query OK, 0 rows affected (0.01 sec)

mysql> Grant select on school.student to '14EEACS354' @'localhost' identified by
'123456';
Query OK, 0 rows affected (0.03 sec)

mysql> Grant insert on school.student to '14EEACS354' @'localhost' identified by
'123456';
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql> _

```

चित्र-3

क्योंकि हमने केवल Student टेबिल पर '14EEACS350' यूजर को केवल select एवं insert विशेषाधिकार प्रदान किया है। अतः यह यूजर Student टेबिल में कोई बदलाव (update) अथवा हटाना (delete) कमाण्ड नहीं चल सकता है। इसको देखने के लिए हम एक बार Quit कमाण्ड द्वारा logout हाते है। एवम् नये यूजर के लिए निम्नलिखित कमाण्ड द्वारा वापिस login करते है।

MySQL-u[new username]-P;

MySQL> MySQL-u 14EEACS350 -P;

Enter password :123456;

यहाँ Student टेबिल पर भिन्न भिन्न कमाण्ड चलाते है |जिनके screen shots है।

```
C:\Windows\system32\cmd.exe - mysql -u 14EEACS354 -p
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql> quit
Bye

C:\xampplite\mysql\bin>mysql -u 14EEACS354 -p
Enter password: *****
Welcome to the MySQL monitor.  Commands end with ; or \g.
Your MySQL connection id is 6
Server version: 5.1.41 Source distribution

Type 'help;' or '\h' for help. Type '\c' to clear the current input statement.

mysql> use school;
Database changed
mysql> select * from student;
+-----+-----+-----+-----+-----+
| roll_no | name  | age | address | class |
+-----+-----+-----+-----+-----+
|      105 | hari  | 14  | ahmedabad | 9th   |
|      50  | gopal | 13  | jaipur   | 9th   |
|      60  | gopi  | 13  | jodpur   | 8th   |
|      109 | kailash | 19  | udhaipur | 11th  |
+-----+-----+-----+-----+-----+
4 rows in set (0.04 sec)
```

```

C:\Windows\system32\cmd.exe - mysql -u 14EEACS354 -p
'123456';
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql> quit
Bye

C:\xampp\mysql\bin>mysql -u 14EEACS354 -p
Enter password: *****
Welcome to the MySQL monitor.  Commands end with ; or \g.
Your MySQL connection id is 6
Server version: 5.1.41 Source distribution

Type 'help;' or '\h' for help. Type '\c' to clear the current input statement.

mysql> use school;
Database changed
mysql> select * from student;
+----+-----+-----+-----+-----+
| roll_no | name  | age  | address | class |
+----+-----+-----+-----+-----+
| 105    | hari  | 14   | ahmedabad | 9th   |
| 50     | gopal | 13   | jaipur   | 9th   |
| 60     | gopi  | 13   | jodpur   | 8th   |
| 109    | kailash | 19  | udhaipur | 11th  |
+----+-----+-----+-----+-----+
4 rows in set (0.04 sec)

mysql> insert into student values(54, 'board', 10, 'ajner', '5th');
Query OK, 1 row affected (0.03 sec)

mysql> select * from student;
+----+-----+-----+-----+-----+
| roll_no | name  | age  | address | class |
+----+-----+-----+-----+-----+
| 105    | hari  | 14   | ahmedabad | 9th   |
| 50     | gopal | 13   | jaipur   | 9th   |
| 60     | gopi  | 13   | jodpur   | 8th   |
| 109    | kailash | 19  | udhaipur | 11th  |
| 54     | board | 10   | ajner    | 5th   |
+----+-----+-----+-----+-----+
5 rows in set (0.00 sec)

mysql> delete from student where roll_no=60;
ERROR 1142 (42000): DELETE command denied to user '14EEACS354'@'localhost' for table 'student'
mysql> _

```

2 REVOKE कमाण्ड :-

REVOKE कमाण्ड के द्वारा किसी आब्जेक्ट (टेबिल) से सहमती वापिस लेने के लिए करते है। जिसकी Syntax GRANT के समान ही है।

Syntax:-

REVOKE [type of permission] ON [database_name].

[table_name] FROM '[user name]' '@'localhost';

उदाहरण के तौर पर हम DROP के द्वारा किसी यूजर को हटाने(delete) करने के लिए कर सकते है।

उदाहरण :-DROP USER '14EEACS350' @'localhost';

REVOKE DELETE ON Student FROM 14EEACS350;

(3)COMMITकमाण्ड:-COMMITकमाण्ड का उपयोग सभी प्रकार के जो बदलाव डाटाबेस पे किये गये है। उनबदलावों के डाटाबेस में स्थायी करने के लिए किया जाता है।MySQL में हर समय auto commit mode enabledहोता है। जिसका अर्थ कि जैसे ही हम कोईupdate कमाण्डसके द्वारा टेबिल कोmodfiyकरते है। तो यह बदलावMySQL मेंDISK पर होता है। जिससे की यह स्थायी हो सके ।

START TRANSACTIONके द्वारा हम auto commit को disabledकर सकते है।

SQL आपरेटर्स का परिचय :-SQL आपरेटर्स एक प्रकार के रिजर्व (सुरक्षित) शब्द है। जो किसी SQLक्यूरी के WHEREक्लाज में उपयोग किये जाते है। जिनमें मुख्य ऑपरेशन निम्न है।

- (i) कम्पेरिजन(Comparison)
- (ii) अर्थमेटिक(Arithmetic)
- (iii) लोजिकल(Logical)
- (iv) शर्त को निगेट करने के कार्य मे आने वाल आपरेटर्स

(i) कम्पेरिजन आपरेटर्स :- आपरेटर्स विवरण निम्नलिखित है।

आपरेटर्स विवरण

- (=) यह आपरेटर्स दो आपरेटर्स की वेल्यू की समानता या असमानता को चेक करता है। समान होने पर शर्तtrueहोगी।
- (<> or !=) यह आपरेटर्स दो आपरेटर्स की वेल्यू की समानता या असमानता को चेक करता है। अगर वेल्यू समान नहीं है तो शर्त trueहोगी।
- (>) अगर बाँये तरफ के आपरेन्ड की वेल्यू दाँये तरफ के आपरेन्ड से ज्यादा हो तो शर्त trueहोगी।
- (<) अगर बाँये तरफ के आपरेन्ड की वेल्यू दाँये तरफ के आपरेन्ड से कम हो तो शर्त trueहोगी।
- (>=) अगर बाँये तरफ के आपरेन्ड की वेल्यू दाँये तरफ के आपरेन्ड से ज्यादा या समान हो तोशर्त true होगी।
- (<=) अगर बाँये तरफ के आपरेन्ड की वेल्यू दाँये तरफ के आपरेन्ड से कम या समान हो तो शर्त trueहोगी।

(ii) SQL अर्थमेटिक आपरेटर्स :- आपरेटर्स विवरण निम्नलिखित है।

आपरेटर्स विवरण

- (+) आपरेटर्स की दोनों आपरेन्ड की वेल्यू को जोड़ता (add) है।
- (-) बाँयी तरफ के आपरेन्ड की वेल्यू में से दाँयी तरफ की आपरेन्ड की वेल्यू का घटाव (subtract) करता है।
- (*) दोनों तरफ की आपरेन्ड की वेल्यू को गुणा करना ।
- (% or मॉड्यूलस) बाँयी तरफ के आपरेन्ड की वेल्यू को दाँयी तरफ के आपरेन्ड की वेल्यू से भाग(divide) देता है। तथाउनका शेष रिटर्न करता है।

SQL अर्थमेटिक व कम्पेरिजन आपरेटर्स को समझने लिए हम एक बार नीचे दी गई Student टेबिल, Teacher टेबिल और Classes टेबिल का उदाहरण लेते हैं।

Student

| Roll_No | Name | Age | Address | Class |
|---------|-----------|-----|---------|-------|
| 109 | Omprakash | 9 | Jodhpur | 4th |
| 111 | Prakash | 15 | Jaipur | 10 th |
| 91 | Suman | 11 | Jaipur | 6th |
| 75 | Shanker | 13 | Ajmer | 8th |

Teacher

| Tname | Address | Salary | PhoneNo |
|----------------|---------|--------|------------|
| Radha krishnan | Kerla | 3000 | 1234567899 |
| Rajesh | Jodhpur | 5000 | 1111162123 |
| Lalaji | Ajmer | 9000 | 1111171080 |
| Hariom | Kerla | 40000 | 1111110510 |

Classes

| Class_name | CroomNo | CStrength |
|------------|---------|-----------|
| 12th | F-1 | 90 |
| 6th | F-17 | 65 |
| 9th | S-21 | 110 |

उदाहरण 1

SELECT * FROM Student, WHERE Age=15;

Output ->

| Roll_No | Name | Age | Address | Class |
|---------|---------|-----|---------|-------|
| 111 | Prakash | 15 | Jaipur | 10 th |

क्योंकि Student टेबिल में केवल एक ही पक्ति ऐसी है। जिसमें age 15 है।

उदाहरण 2

SELECT * FROM Student, WHERE Age>11;

Output ->

| Roll_No | Name | Age | Address | Class |
|---------|---------|-----|---------|-------|
| 111 | Prakash | 15 | Jaipur | 10 th |
| 75 | Shanker | 13 | Ajmer | 8th |

उदाहरण 3

SELECT * FROM Student, WHERE Age <= 13;

Output ->

| Roll_No | Name | Age | Address | Class |
|---------|-----------|-----|---------|-------|
| 109 | Omprakash | 9 | Jodhpur | 4th |
| 91 | Suman | 11 | Jaipur | 6th |
| 75 | Shanker | 13 | Ajmer | 8th |

(iii) SQL लॉजिकल आपरेटर्स :- आपरेटर्स विवरण निम्नलिखित है।

आपरेटर्स विवरण

(AND) WHERE क्लोज में विभिन्न शर्तों को अलाऊ करता है। अर्थात् a AND b दोनों शर्तों a एवं b true होने पर इसका परिणाम true होगा।

(OR) यह WHERE क्लोज में विभिन्न शर्तों को संयुक्त करता है। अर्थात् a OR b में कोई भी शर्त a या b के true होने पर इसका परिणाम true होगा।

उदाहरण के लिए हम Teacher टेबिल को लेते हैं।

(i) `SELECT Tname, Salary FROM Teacher WHERE Salary <= 5000 and Salary >=4000;`

उक्त क्यूरी में Salary <= 5000 के लिए दो पक्ति में वेल्सू 5000 से कम एव समान है। अतः शर्त true तथा Salary >=4000 के लिए 3 पक्ति में वेल्सू 4000 से अधिक है। पर दोनों शर्त केवल एक पक्ति के लिए true है। अतः इसका परिणाम होगा।

| Tname | Salary |
|--------|--------|
| Rajesh | 5000 |

(ii) `SELECT Tname, Salary, FROM Teacher, WHERE Salary <= 5000 OR Address = "Kerla";`

Output ->

| Tname | Salary |
|----------------|--------|
| Radha krishnan | 3000 |
| Rajesh | 5000 |
| Hariom | 40000 |

उक्त परिणाम में तीन पक्ति या प्राप्त हुए हैं। क्योंकि <=5000 के लिए दो पक्ति में वेल्सू इसके कम या समान है। जबकी address=" Kerla" भी दो पक्ति के लिए true है। हॉलाकि एक पक्ति में Salary की वेल्सू 5000 से अधिक पर यह शर्त यहाँ check नहीं होगी अतः परिणाम उक्त प्राप्त होगा क्योंकि OR दोनो शर्तों को संयुक्त कर परिणाम देगा।

आपरेटर विवरण

Not(!) यह आपरेटर आपरेन्ड की वेल्सू को इन्वर्स करता है।

उदाहरण :- `SELECT *FROM Student WHERE !(Roll_No= 111);`

Output ->

| RollNo | Name | Age | Address | Class |
|--------|-----------|-----|---------|-------|
| 109 | Omprakash | 9 | Jodhpur | 4th |
| 91 | Suman | 11 | Jaipur | 6th |
| 75 | Shanker | 13 | Ajmer | 8th |

यह RollNo 111 के अलावा बाकी सभी Student की सूचना देगा

आपरेटर विवरण

BETWEEN यह आपरेटर्स वेल्स के मध्य वेल्स को सर्च करता है।

उदाहरण :-

SELECT Tname , Salary FROM Teacher WHERE Salary BETWEEN 3000 and 5000;

Output ->

| Tname | Salary |
|----------------|--------|
| Radha krishnan | 3000 |
| Rajesh | 5000 |

आपरेटर विवरण

ANY इस आपरेटर के द्वारा हम वेल्स को किसी लिस्ट में अन्य वेल्स से कम्पेयर (compare) करने काम में लेते हैं।

Syntax:- ANY आपरेटर के निम्नलिखित syntax हो सकते हैं।

<ANY, <=ANY, >=ANY, =ANY and <>ANY

उदाहरण :- अगर हमें किसी वेल्स 5 को लिस्ट से compare करना हो तो ANY के द्वारा इस comparison का परिणाम निम्नानुसार होगा ।

| Expression | परिणाम | टिप्पणी |
|---------------------------|--------|---|
| (1) 5 >ANY {0, 5, 6} True | | क्योंकि यहाँ 5, 0 से बड़ा है। |
| (2) 5 =ANY {0, 5, 6} True | | क्योंकि यहाँ 5, 5 से समान है। |
| (3) 5 <ANY {0, 5, 6} True | | क्योंकि यहाँ 5, 6 से छोटा है। |
| (4) 5 >ANY {5, 6} False | | क्योंकि यहाँ 5 किसी भी नम्बर से बड़ा नहीं |

अर्थात ANY आपरेटर कम से कम एक के लिए शर्त सही होने पर True देता है।

आपरेटर विवरण

ALL इस आपरेटर के द्वारा हम एक वेल्स को किसी अन्य लिस्ट की सभी वेल्स से (compare) करने के काम लेते हैं।

अर्थात् ALL ऑपरेटर लिस्ट की सभी वैल्यूस के लिए शर्त सही होने पर ही true return करता है।

उदाहरण :-

| Expression | परिणाम | टिप्पणी |
|-----------------------|--------|--|
| (1) 5 < ALL {5,6} | False | यहाँ 5 केवल 6 से ही छोटा है। |
| (2) 5 > ALL {0, 3, 4} | True | यहाँ 5 सभी से बड़ा है। |
| (3) 5 <= ALL {5, 6} | True | क्योंकि यहाँ 5ए 6 से छोटा है। तथा 5 के समान है। |

उक्त ऑपरेटर का उपयोग हम आगे subqueries लिखने में करेंगे

ऑपरेटर विवरण

LIKE इस ऑपरेटर का उपयोग किसी string में pattern matching के लिए करते हैं।

निम्न दो विशेष कैरेक्टर के द्वारा Pattern को विवरण दे सकते हैं।

(1) **Underscore (-)**:- यहाँ (-) कैरेक्टर कोई भी कैरेक्टर को match करता है।

(2) **Percent (%)** यहाँ (%) कैरेक्टर कोई भी sub string को match करता है।

कुछ डेटाबेस में pattern matching केस सेन्सीटीव होती है। जबकि MySQL में यह (by default) केस इनसेन्सीटीव होती है अर्थात् कैरेक्टर uppercase (B) कैरेक्टर lowercase (b) को match करता है। तथा lowercase, Uppercase को मैच करता है।

उदाहरण(1):- अगर हमें Student टेबिल से हमें वो सभी Name निकालने हैं। जिनका प्रारम्भ S से होता है तो इसका SQL Syntax होगा।

MySQL> SELECT * FROM Student WHERE Name LIKE 'S%';

Output ->

| Roll_No | Name | Age | Address | Class |
|---------|---------|-----|---------|-------|
| 91 | Suman | 11 | Jaipur | 6th |
| 75 | Shanker | 13 | Ajmer | 8th |

उदाहरण(2) :- वे नाम जिनका अंत sh से होता है।

MySQL> SELECT * FROM Student WHERE Name LIKE '%sh';

Output ->

| Roll_No | Name | Age | Address | Class |
|---------|-----------|-----|---------|-------|
| 109 | Omprakash | 9 | Jodhpur | 4th |
| 111 | Prakash | 15 | Jaipur | 10 th |

उदाहरण(3):- वे नाम जो 5 करेक्टर से मिल के बने हो

MySQL> SELECT *FROM Student WHERE Name LIKE '-----';

Output->

| Roll_No | Name | Age | Address | Class |
|---------|-------|-----|---------|-------|
| 91 | Suman | 11 | Jaipur | 6th |

किसी भी pattern में अगर हम विशेष pattern करेक्टर (% , _) को भी शामिल करना चाहते है। तो हमें escape character (\) Backslash को उपयोग करते है। इस escape character को हमें विशेष pattern करेक्टर के तुरंत पहले लगाते है।

उदाहरण :- LIKE 'BJ\%BHARAT%' उस सभी स्ट्रींग को match करेगा जिनको प्रारम्भ 'BJ\%BHARAT%' से होता है।

LIKE 'BJ\BHARAT%' उन सभी स्ट्रींग को मेच करेगा जिनका प्रारम्भ BJ\BHARAT% से होगा।

SQL NOT LIKE के उपयोग द्वारा mismatches को भी ढुंढा जा सकता है। MySQL में Extended regular expression के उपयोग द्वारा भी pattern matching की जाती है। इसके लिए MySQL में REGEXP (RLIKE और NOT REGEXP (NOT RLIKE) ऑपरेटर्स का उपयोग करते है।

“[...]” एक करेक्टर क्लास है जो ब्रैकेट्स के अन्दर कोई भी करेक्टर को match करेगी

उदाहरण :- “[p q r]” “p”, “q” or “r” को मैच करती है।

“[a-z]” किसी भी लेटर को मैच करती है।

ऑपरेटर विवरण

IS NULL इस ऑपरेटर का उपयोग किसी वेल्यू को एक NULL वेल्यू से कम्पेयर करने के काम लेते है।

अगर किसी टेबिल में किसी ऐट्रीब्यूट की वेल्यू उस वक्त Absence है तो उस ऐट्रीब्यूट के लिए इस Absence information को बताने के लिए NULL वेल्यू का उपयोग करते है।

उदाहरण :-के लिए अगर Teacher टेबिल मे किसी टीचर का PhoneNo नहीं हैं तो वहाँ पर वेल्डूNULLआयेगी औरइसकोtest करने के लिएMySQLमें की-वर्डNULLका उपयोग करेगें ।

SELECT Tname FROM Teacher WHERE PhoneNo IS NULL;

आपरेटर्स एवंNULLवेल्डू :-

| आपरेटर्स | वेल्डू 1 | वेल्डू 2 | Output |
|------------------|----------|----------|---------|
| +, -, *, or / | वेल्डू 1 | null | NULL |
| +, -, * or / | null | वेल्डू | NULL |
| >, <, >=, <=, <> | null | वेल्डू | unknown |
| <,>,,>=,<=,<>,,= | वेल्डू | null | unknown |
| AND | true | unknown | unknown |
| AND | false | unknown | false |
| AND | unknown | unknown | unknown |
| OR | true | unknown | true |
| OR | false | unknown | unknown |
| OR | unknown | unknown | unknown |
| NOT | unknown | unknown | unknown |

अर्थात यदि उक्त टेबिल का उपयोग करते हुए यदि WHERE clause में predicateका रिजल्ट false या unknown आता है। तो कोई भी टपल रिजल्ट में नहीं आयेगा।

नोट:- सभी aggregateफंक्शन(count(*))के अलावा null वेल्डू को जब वेउनके इनपुट लिस्ट में आती हैं, तो उनकोcalculation में नहींलेते हैं। अर्थात नजर अंदाज करते हैं।

SET Operators:-SQL के SET आपरेशन निम्नलिखित हैं। जो कि रिलेशनसके ऊपर आपरेटकरते हैं।

- (i) UNION
- (ii) UNION ALL
- (iii) INTERSET
- (iv) EXCEPT

UNION SET आपरेटर्स

इस आपरेटर का उपयोग दो या दो से अधिक **SELECT statement**के रिजल्ट सेट कोसंयुक्त(combine)करने के काम आता है। यह आपरेटर्स **duplicate** पंक्तियों को हटा(remove)कर रिजल्ट देता है।

नोट:- इस आपरेटर्स के लिए यह आवश्यक है कि**UNION**होने वाले दोनों**SELECT statement**में फिल्डस (fields) कीसंख्या एक समान हो तथा उनके डाटा टाइप्स भी एक समान होने चाहिए।

Syntax:- MySQL UNIONआपरेटर syntaxहै।

SELECT ex1, ex2,... ,ex_nFROM tables[WHERE condition]

UNION [DISTINCT]

SELECT ex1, ex2,... ex_nFROM tablesWHERE condition;

यहाँ पर**DISTINCT**की-वर्ड आवश्यक नहीं है। क्योंकि**UNION**आपरेटर**duplicate** पंक्तियों को**statement**में सेहटा देता है।

उदाहरण :-

SELECT ClassFROM Student

UNION

SELECT Class_nameFROM Classes;

Output ->

| Class |
|--------------|
| 4th |
| 10th |
| 6th |
| 8th |
| 12th |
| 9th |

यह उदाहरण केवल एक फिल्ड के लिए है अर्थात **SELECT statement**केवल एक फिल्ड**return**करता है। दोनोंफिल्डस के यहाँ डाटा टाइप्स समान है। रिजल्ट सेट के**column** का नाम होगा। यहाँ पहले **SELECT statement**के**return**का नाम होगा। क्योंकि हम जानते हैं कि **MySQL UNION**आपरेटर्स**duplicate**को हटाता है। अतः**6th** यहाँ एक ही

बार आया हैं। और अगर हम **duplicate** रखना चाहते है तो हम **UNION ALL** का उपयोग करेंगे।

Syntax :- **UNION ALL** का **Syntax** **UNION** जैसा है केवल **UNION** के स्थान पर **UNION ALL** का उपयोग करेंगे।

SQL INTERSET ऑपरेटर:- इस ऑपरेटर का उपयोग दो या दो से अधिक डाटा सेट्स के **intersection** के लिए काम आता है। अर्थात यदि दोनों डाटा सेटों में कोई रिकार्ड विद्यमान है तो **INTERSET** ऑपरेटर के रिजल्ट में हमें वह रिकार्ड प्राप्त होगा अन्यथा अगर कोई रिकार्ड केवल एक ही डाटा सेट में है तो वह रिजल्ट में नहीं आयेगा।

उदाहरण:-

```
SELECT Class FROM Student
INTERSET
SELECT Class_name, FROM Classes;
```

Output ->

| Class |
|-------|
| 6th |

नोट:- लेकिन **MySQL** में **INTERSET** ऑपरेटर उपलब्ध नहीं है।

MySQL IN ऑपरेटर के द्वारा हम **INTERSET** ऑपरेशन कर सकते है।

Syntax:-

MySQL IN ऑपरेटर syntax

Expression **IN**(value1 , value2 , ...value_n);

यहाँ **expression** वह वेल्यू है जिसको हम **test** करना है **value1,value2,...valuen** वह वेल्यूस है जिसमें हमे **test** वेल्यू को **test** करता है यदि कोई भी वेल्यू **test** वेल्यू से **match** होती है। तो **IN** ऑपरेटर **true** करता है।

SQL EXCEPT ऑपरेटर:- **SQL EXCEPT** ऑपरेटर दो **SELECT** statement को संयुक्त करने के उपयोग में आता है। और यह इनको संयुक्त इस प्रकार करता है कि पहले **SELECT** statement की वह पंक्तियाँ जो दूसरे **SELECT** statement में नहीं है, को परिणाम स्वरूप देता है।

Syntax:-

SELECT column names **FROM** tables [**WHERE** clause]

EXCEPT

SELECT column names FROM tables WHERE clause;

MySQL EXCEPT ऑपरेटर को भी उपलब्ध नहीं करवाता है इसके लिए हम NOT IN ऑपरेटर का उपयोग कर सकते हैं।

SQL (functions) फंक्शन :- SQL कई प्रकार के उपयोगी built in फंक्शन उपलब्ध करवाता है। जिनका विवरण निम्न प्रकार है।

(1) Date और Time फंक्शन :- में काम आने वाले Date और Time फंक्शन तथा उनका विवरण नीचे दिया गया है।

| फंक्शन का नाम | विवरण |
|---------------|--|
| ADDDATE() | Date को जोड़ता है। |
| ADDTIME() | Time को जोड़ता है। |
| CURDATE() | यह वर्तमान Date return करता है। |
| CURTIME() | यह वर्तमान Time return करता है। |
| DATE_SUB() | यह दो Dates (subtracts) को घटाता है। |
| NOW() | यह वर्तमान Date व Time देता है। |
| STR_TO_DATE() | यह स्ट्रिंग को Date में परिवर्तित करता है। |

उदाहरण :-

Syntax:- SELECT ADDDATE(expr, days)

MySQL> SELECT ADDDATE('1980-07-01',32);

Output -> 1980-08-02

उदाहरण :-

Syntax:- SELECT ADDTIME(expr2, expr1)

यहाँ expr1 को expr2 में जोड़कर रिजल्ट देगा।

MySQL> SELECT ADDTIME('1999-12-31 23:59:59.999999',
'11:1:1.000002');

Output -> 2000-01-02 01:01:01.000001

उदाहरण :-

CURDATE syntax :- SELECT CURDATE());

यहाँ वर्तमानYYYY-MM-DD फार्मेट में देगा।

(2) स्ट्रिंग(String)फंक्शन :-Stringके उपयोगी स्ट्रिंग फंक्शन निम्नानुसार है

नाम विवरण

| | |
|--------------------------------|--|
| ASCII() | यह फंक्शन बांये छोर(left most)के करेक्टर कीnumericवेल्यू देगा। |
| BIN(N) | यहNकी बाइनरी वेल्यू का स्ट्रिंग रिप्रजेन्टेशन (representation)देता है। |
| BIT_LENGTH(str) | यहstrस्ट्रिंग की लम्बाई (length)बीट्स में देगा। |
| CHAR(N) | यह हर आरग्यूमेन्टN को इन्टीजर मानकर उसका स्ट्रिंग रिप्रजेन्टेशन देगा। यह स्ट्रिंग उन करेक्टर्स सेमिलकर बनेगी जो इन्टीजरCHAR(N) में आरग्यूमेन्ट के तौर पर है। |
| CHAR_LENGTH(Str) | यहStrस्ट्रिंग की लम्बाई करेक्टरस में नापता है। |
| CONCAT(Str1,Str2,...) | यह आरग्यूमेन्ट स्ट्रिंगको concatenate करके प्राप्त स्ट्रिंग कोreturn के तौर परदेता है। |
| FIELD(Str,Str1,Str2,...) | यहStrका इन्डेक्स दी हुई लिस्ट(Str1,Str2,...) में से रिटर्न करता है। अगरStrनहीं मिलती तो 0 रिटर्न करता है। |
| LOAD_FILE(file_name) | यह फंक्शन फाइल को readकरके उसके कन्टेन्टस को स्ट्रिंग रूप में देता है। इसकेउपयोग के लिए serverपर उपस्थित फाईल का पूर्णpath name उल्लेखित करना होता है। |
| REPLACE(Str, from_Str, to_Str) | यहStrस्ट्रिंग को , उसमें सेfrom_Str की सारीoccurrences को to_Strसेreplaceकर के रिटर्न करता है। |

उक्त फंक्शन के अलावा की अन्य कई स्ट्रिंग फंक्शन MySQLमें हैं ।

उदाहरण:- (1)

MySQL> SELECT ASCII('3')

Output ->

| ASCII('3') |
|------------|
| 51 |

उदाहरण:- (2)

MySQL> SELECT BIN(2)

Output -> 1 0

उदाहरण:- (3)

MySQL> SELECT BIT_LENGTH('BHARAT')

Output ->

| BIT_LENGTH('BHARAT') |
|----------------------|
| 48 |

उदाहरण:- (4)

MySQL> SELECT CONCAT('BH','A','GAT',' ','SI','NGH')

Output -> BHAGAT SINGH

उदाहरण:- (5)

MySQL> UPDATE Student SET Address= LOAD_FILE('pathname')
WHERE Roll_No=105 ;

उदाहरण:- (6)

MySQL> SELECT CONCAT(Roll_No, Name, Class) FROM Student

Output ->

| CONCAT(Roll_No, Name, Class) |
|------------------------------|
| 105hari9th |
| 50gopal9th |
| 60gopi8th |
| 109kailash11th |

Numeric फंक्शन:- इस फंक्शनको उपयोग गणितीय आपरेशन में काम में लेते हैं। कुछ उपयोगी फंक्शन निम्नलिखित हैं।

| फंक्शन | विवरण |
|---------------------------------|--|
| (i) ABS(V) | यह फंक्शन V की पूर्ण वेल्यू देता है। |
| (ii) GREATEST(n1,n2,...) | यह फंक्शन दी हुई पैरामीटर लिस्ट में से अधिकतम (greatest) वेल्यू देता है। |
| (iii) INTERVAL(N,n1,n2,n3,----) | यह फंक्शन N की वेल्यू को लिस्ट (n1,n2,n3,----) से कम्पेयर करता है। और अगर $N < n1$ है तो 0। $N < n2$ है तो 1। $N < n3$ है तो 2 और इसी प्रकार आगे नम्बर रिटर्न करता है। |
| (iv) LEAST(N1,N2....) | यह GREATEST का विपरीत है। |

उदाहरण :- (1) MySQL> SELECT ABS(-6);

Output ->

| |
|---------|
| ABS(-6) |
| 6 |

उदाहरण :- (2) MySQL> SELECT GREATEST(4,3,7,9,8,0,10,50,70,11)

Output ->

| |
|-----------------------------------|
| GREATEST(4,3,7,9,8,0,10,50,70,11) |
| 70 |

उदाहरण :- (3) MySQL> SELECT INTERVAL(4,3,5,8,11,12,17,18)

Output ->

| |
|-------------------------------|
| INTERVAL(4,3,5,8,11,12,17,18) |
| 1 |

Aggregate फंक्शन:- MySQL में Aggregate फंक्शन इनपुट के तौर पे वेल्यूस का संग्रह लेते हैं और आउट पुट में एक वेल्यू देते हैं। MySQL में निम्न 5 प्रकार के built in Aggregate फंक्शन होते हैं।

AVERAGE: Avg()

MAXIMUM: Max()

MINIMUM: Min()

TOTAL: Sum()

COUNT: Count()

यहाँ Sum एवं Average फंक्शन की इनपुट वेल्यूस आवश्यक रूप से नम्बर होने चाहिए। जबकि दूसरे ऑपरेटर्स, स्ट्रिंग के ऊपर भी काम कर सकते हैं।

Avg() function फंक्शन :- यह फंक्शन टेबिल के किसी फिल्ड की वेल्यूस का औसत निकालने के उपयोग में आता है।

उदाहरण :-

:- MySQL> SELECT Avg(Salary) FROM Teacher;

Output->

| |
|-------------|
| Avg(Salary) |
| 14250.0000 |

ऊपर दिये उदाहरण में Average फंक्शन Salary फिल्ड में वेल्यूस का औसत रिटर्न करता है।

Sum() Function फंक्शन :- यह फंक्शन किसी फिल्ड की सभी वेल्यूस का Sum देता है।

उदाहरण :-

MySQL> SELECT Sum(Salary) FROM Teacher;

OUTPUT->

| |
|-------------|
| Sum(Salary) |
| 57000 |

Max() function फंक्शन :- यह फंक्शन वह रिकार्ड जो किसी रिकार्ड सेट में अधिकतम है को देता है।

उदाहरण :-

MySQL> SELECT Max(Salary) FROM Teacher

Output->

| |
|-------------|
| Max(Salary) |
| 40000 |

Min() function फंक्शन :- यह फंक्शन निम्नतम वेल्यू वाला रिकार्ड देता है।

उदाहरण :-

```
MySQL> SELECT Min(Salary) FROM Teacher
```

Output->

| |
|-------------|
| Min(Salary) |
| 3000 |

Count() function फंक्शन :- यह फंक्शन टेबिल में रिकार्ड की संख्या गणना के लिए काम में आता है। अर्थात रिकार्ड्स की कुल संख्या पता करने के काम आता है (counting the number of records)

उदाहरण :-

```
SELECT Count (*) FROM Student
```

Output ->

| |
|----------|
| Count(*) |
| 4 |

उदाहरण :-

```
SELECT Count (*) FROM Student WHERE Class="9th"
```

Output ->

| |
|----------|
| Count(*) |
| 2 |

SQL ORDER BY क्लॉज:- SQL के SELECT statement के द्वारा चुनी गई पंक्तियों का क्रम कुछ भी हो सकता है। अगर इन पंक्तियों को हम किसी क्रम में देखना है तो हमें SQL के ORDER BY क्लॉज का उपयोग उस स्तंभ या स्तंभों के साथ करते हैं। जिनको हम क्रम में देखना चाहते हैं। अर्थात ORDER BY के द्वारा हम किसी स्तंभ की वैल्यू को बढ़ते (ascending) या घटते (descending) क्रम में देख सकते हैं।

Syntax:-

```
SELECT field1,field2....filedn
```

```
FROM T1,T2...Tn
```

```
ORDER BY field1, field2....filedn [Asc[Desc]];
```

यहाँ हम क्यूरी के रिजल्ट को एक से ज्यादा फिल्ड पर **SQRT** कर सकते है। जिसके लिए **Asc** या **Desc** है।

उदाहरण :-

```
MySQL> SELECT Roll_NO, Age FROM Student ORDER BY Age Desc;
```

Output:-

| Roll_No | Age |
|---------|-----|
| 109 | 19 |
| 105 | 14 |
| 50 | 13 |
| 60 | 13 |

उदाहरण :-

```
MySQL> SELECT Roll_NO, Age FROM Student ORDER BY Age Desc, Roll_No Desc;
```

Output:-

| RollNo | Age |
|--------|-----|
| 109 | 19 |
| 105 | 14 |
| 60 | 13 |
| 50 | 13 |

उदाहरण :-

Query :-उन छात्रों का नाम बताइये जो Classroom नम्बर F-17 में बैठता है।

```
MySQL> SELECT Name FROM Student, Classes WHERE Class=Class_name AND CRoomNo ="F-17" ORDER BY Name Asc;
```

इस उदाहरण में हमने विभिन्न टेबिल का उपयोग किया है। क्योंकि हमें विभिन्न टेबिल से सूचनाओं (information) की आवश्यकता हैं। जैसे कि छात्र का नाम हम Student टेबिल से प्राप्त होगा जबकि Classroom फिल्ड Classes टेबिल में है। अतः हमें दोनों टेबिल को जोड़ते (joine) हुये आवश्यक क्यूरी लिखनी है। इस क्यूरी के WHERE क्लोज में हमने दोनों टेबिल को उनकी primary key foreign key के द्वारा जोड़ा हैं क्योंकि यह दोनों टेबिल एक समान

है। अर्थात दोनों टेबिल इनके द्वारा लिक्ड़ है। किसी क्यूरी में हम दो या दो से अधिक टेबिल को कॉमन फिल्ड के द्वारा जोड़ते है।

यहाँ हमने SQL ORDER क्लाज का भी उपयोग किया है। क्योंकि हम रिजल्ट को बढ़ते क्रम में चाहते है। अर्थात छात्रों का नाम इनके ऐलफाबेटिकल आर्डर में प्राप्त हो ।

Output->केवल वे छात्र जो F-17 में बैठते है।

| Name |
|------|
| -- |
| --- |

SQL GROUP BY क्लॉज:—MySQL का यह क्लॉज अत्यन्त उपयोगी इस क्लॉज के उपयोग द्वारा कई महत्वपूर्ण क्यूरीलिखी जा सकती है। **GROUP BY** क्लास के द्वारा किसी स्तंभ(column) या स्तंभों या ऐट्रीब्यूटस की वैल्यूस का समूहबनाया जा सकता है। अर्थात क्लॉज में दिय गये ऐट्रीब्यूट का उपयोग समूह(**GROUP**) बनाने के लिए करते है। **GROUP BY** क्लॉज में दिये गये ऐट्रीब्यूट या ऐट्रीब्यूटस की वैल्यूज जिन टप्लस या पर्वित्तयों की लिए एक समान है। वेसभी टप्लस या पर्वित्तयों एक समूह में आयेगी।

GROUP BY क्लॉज को हम निम्न उदाहरण द्वारा समझ सकते है। इसके लिए **Student** टेबिल को लेते है। जिसमें किसी क्षण निम्न रिकार्डस है।

| Roll_No | Name | Age | Address | Class |
|---------|-----------|-----|---------|-------|
| 1 | Ajay | 9 | Jaipur | 4th |
| 2 | Vijay | 17 | Kota | 12th |
| 10 | Hari | 11 | Udaipur | 7th |
| 17 | Shanker | 13 | Jaipur | 8th |
| 21 | Om | 21 | Ajmer | 12th |
| 51 | Mayank | 15 | Ajmer | 9th |
| 90 | Anju | 18 | Ajmer | 11th |
| 53 | Suman | 12 | Ajmer | 10th |
| 64 | Kamal | 10 | Kota | 4th |
| 500 | Komal | 16 | Udaipur | 9th |
| 700 | Aryabhatt | 11 | Jaipur | 7th |
| 900 | Bodhayan | 13 | Jodhpur | 8th |

Figure 5 Student table

उदाहरण :-

क्योरी:-प्रत्येक Classमें पढ़ने वाले छात्रों की संख्या बताइयें।

अगर हम यह क्योरी निम्न प्रकार से लिखें तो परिणाम गलत प्राप्त होगा।

MySQL> SELECT Count(*) FROM Student

Output->

| |
|-----------|
| Count (*) |
| 12 |

क्योंकि इस Syntaxके द्वारा कुल पढ़ने वाले छात्रों की संख्या प्राप्त होगी अर्थात Studentटेबिल में जितने छात्रों का रिकार्ड उपलब्ध है। वही उस स्कूल में पढ़ने वाले छात्र है। अतः यह Syntax,Studentटेबिल में कुल टपल्स कितने है। उनकी संख्या देगा।सही परिणाम के लिए Count aggregateफंक्शन केGROUP BYसाथ क्लाज का उपयोग करना पड़ता है। जिसकाSyntaxनिम्नानुसार है।

MySQL> SELECT Class, Count(Roll_No) FROM Student GROUP BY Class;

Studentटेबिल में समूह बनने के बाद टेबिल के बादStudentटेबिल कुछ इस प्रकार दिखेगी क्योंकि GROUP BYक्लाज में Classऐट्रीब्यूट के द्वारा समह बनाया जा रहा है। अतः एक समान Classवाली पक्तियाँ एक समूह में दिखेगी।

Output ->

| Class | Roll_No | Age | Name | Address |
|-------|---------|-----|-----------|---------|
| 11th | 90 | 18 | Anju | Ajmer |
| 12th | 2 | 17 | Vijay | Kota |
| 12th | 21 | 21 | Om | Ajmer |
| 10th | 53 | 12 | Suman | Ajmer |
| 9th | 51 | 15 | Mayank | Ajmer |
| 9th | 500 | 16 | Komal | Udaipur |
| 8th | 17 | 13 | Shanker | Jaipur |
| 8th | 900 | 13 | Bhodhayan | Jodhpur |
| 7th | 10 | 11 | Hari | Udaipur |

| | | | | |
|-----|-----|----|------------|--------|
| 7th | 700 | 11 | AryaBhatta | Jaipur |
| 4th | 1 | 9 | Ajay | Jaipur |
| 4th | 64 | 10 | Komal | Kota |

| Class | Count(Roll_No) |
|-------|----------------|
| 10th | 1 |
| 11th | 1 |
| 12th | 2 |
| 9th | 2 |
| 8th | 2 |
| 7th | 2 |
| 4th | 2 |

जिस columnके द्वाराGROUPबनाया जाता है। उसcolumnपर कोईcalculation Count, Avg, Max, Min आदि aggregate functionके द्वारा कि जा सकती है। अतः इस क्यूरी मेंCount ,aggregate फंक्शन को हर समूहके टपल्स जिनकीClass एक समान है कि लिए लगाया गया है। क्योंकि SELECTक्लॉज में दो ही फिल्ड है। अतःपरिणाम निम्नानुसार प्राप्त होगा ।

| Class | Count(Roll_No) |
|-------|----------------|
| 10th | 1 |
| 11th | 1 |
| 12th | 2 |
| 9th | 2 |
| 8th | 2 |
| 7th | 2 |
| 4th | 2 |

नोट:- किसीSELECTक्लॉज में aggregateफंक्शन के बाहर जो भी एट्रीब्यूटस आतें है। वे GROUP BYक्लास केअन्दर भी लिखना है। जैसेSELECTक्लॉज में Classएट्रीब्यूट आने पर वह GROUP BYक्लॉज में भी आया है।

उदाहरण :-

क्योरी:- उनClassके नाम बताइये (प्रत्येकClass)जिनमें पढ़ने वाले छात्रों की संख्या 1 से अधिक है।

Syntax:-

```
MySQL> SELECT Class, Count(Roll_No)FROM StudentGROUP BY
ClassHAVING Count(Roll_No)>1;
```

Output->

| Class | Count(Roll_No) |
|-------|----------------|
| 12th | 2 |
| 9th | 2 |
| 8th | 2 |
| 7th | 2 |
| 4th | 2 |

यहाँ रिजल्ट में प्रत्येक GROUPसे वही टपल्सSELECTहुये है जिनका Count1 से अधिक है। SQLमें एक किसीटपल्स के लिए कोई शर्त पूर्ण होती है या नहीं यह देखने के लिए WHEREक्लॉज का उपयोग करते है। जबकि GROUP BY क्लॉज के द्वारा बनाये गये समूहों में उपस्थित टपल्स के लिए शर्त को देखने(test)के लिएHAVING क्लॉज काउपयोग करते हैं।WHEREक्लॉज एवंHAVINGक्लॉज में यह मुख्य अन्तर है।

SQLमेंHAVINGक्लाज में दर्शाये गये predicateको लागूGROUP BYक्लाज के द्वाराGROUPबनाने के बादकरते है। इसलिए इसके साथaggregateफंक्शन भी उपयोग कर सकते है।

नोट :- अगर किसी क्योरी मेंWHERE, HAVING, GROUP BY आते है तो सबसे पहलेWHEREक्लॉज मेंलागू होगा उसके बाद जिन टपल्स के लिए शर्त पूर्ण होगी वे GROUP BY क्लॉज के द्वारा एक समूहों में रखेंगे औरअन्त में हर समूह के लिएHAVINGक्लॉज को लागू करेंगे जिन समूहों के लिएHAVINGक्लॉज संतोशजनक नहींरहता वे समूह परिणाम में से हट जाते है।

SQL RENAME आपरेशन :- SQLमें इस तरह की व्यवस्था है कि हम किसी भी रिलेशन का और ऐट्रीब्यूट का नामबदल सकते है। इसके लिए SQLमें‘AS’क्लॉज के उपयोग निम्न प्रकार से करते है।

Old_relation/ attribute_name as new_name

‘AS’ क्लॉज का उपयोग SELECT व FROM दोनों क्लोजों में किया जा सकता है।

उदाहरण :-

MySQL> SELECT Avg(Salary) AS AvSalary FROM Teacher;

| |
|------------|
| AvSalary |
| 14250.0000 |

उदाहरण :-

MySQL> SELECT Class, Count(Roll_No) AS total FROM Student GROUP BY Class;

Output->

| Class | total |
|-------|-------|
| 10th | 1 |
| 11th | 1 |
| 12th | 2 |
| 9th | 2 |
| 8th | 2 |
| 7th | 2 |
| 4th | 2 |

SQL JOIN:- SQL के JOIN keyword का उपयोग दो या दो से अधिक टेबिलस से डाटा की क्यूरी करने के काम लिए होता है। आपरेशन दो रिलेशन को इनपुट के तौर पर लेते है। और एक रिलेशन आउट पुट के तौर पर देते है। SQL में दो रिलेशन को JOIN करने के कई तंत्र (mechanisms) है।

जैसं कि (1) Cartesian product mechanism (2) Inner join (3) Outer join (left, right, full)

ऊपर दिये प्रत्येक join type के लिए एक Join condition भी जुड़ी हुई होती है। अतः एक Join expression इन दोनों (join type और Join expression) से मिलकर बनती है जिसे हम FROM क्लॉज में उपयोग करते है। JOIN को समझने के लिए हम Student टेबिल नम्बर 5 एवं Class टेबिल नम्बर 6 जिसमें किसी क्षण निम्न रिकार्ड को लेते है।

| Class_name | CRoomNo | CStrength |
|------------|---------|-----------|
| 12th | F-1 | 90 |
| 11th | F-2 | 75 |
| 10th | F-5 | 99 |
| 9th | S-21 | 110 |
| 8th | S-10 | 70 |
| 7th | F-10 | 85 |
| 6th | F-17 | 65 |
| 5th | F-7 | 60 |
| 4th | F-9 | 55 |
| 3th | F-8 | 50 |
| 2th | S-15 | 35 |
| 1th | S-9 | 60 |

Student एवं Class टेबिल को JOIN करने के लिए एक क्योरी लिखते है।

```
MySQL> SELECT Roll_No, Class, CStrength FROM Student AS St,
Classes AS S, WHERE St.Class=S.Class_name;
```

इस क्योरी में FROM क्लॉज में Student टेबिल को RENAME कर के St एवं Class को S किया गया है। इन दोनों रिलेशन का Cartesian product होगा जिसमें St टेबिल के हर टपल्स का S टेबिल के हर टपल्स से JOIN होगा। अतः प्राप्त रिलेशन में कुल टपल्स होंगे।

$$N1 * N2 = 12 * 12 = 144$$

यहाँ N1 S टेबिल में टपल्स की संख्या व N2 S टेबिल में टपल्स की संख्या है। यहाँ पर रिजल्ट टेबिल में टपल्स प्राप्त होंगे वो WHERE क्लॉज की शर्त को पूर्ण करने वाले ही होंगे।

OUTER JOIN आपरेशन :- निम्न प्रकार के होते है।

- (1) LEFT OUTER JOIN (2) RIGHT OUTER JOIN (3) FULL OUTER JOIN

Outer Joins के साथ निम्न join condition का उपयोग करते है।

- 1) Natural

2) ON (Predicate)

3) Using (A1,A2,.....An)

Left outer join और ON Join condition:—Left join को समझने के लिए निम्न दो टेबिल लेते हैं।

Classes

| Class_name | CRoomNo | CStrength |
|------------|---------|-----------|
| 12th | F-11 | 90 |
| 9th | S-21 | 110 |
| 7th | F-10 | 85 |
| 4th | F-9 | 55 |

Admission

| Class_name | Roll_No | admission_date |
|------------|---------|----------------|
| 12th | 79 | 2000/7/15 |
| 9th | 89 | 2010/8/13 |
| 6th | 69 | 2012/7/21 |
| 5th | 49 | 2013/7/03 |

Syntax:- Select Classes, Class_Name, Roll_No, CStrengthFrom Classes
Left Outer Join Admission on
Classes.class_Name=Admission.Class_Name

यहाँ रिलेशन का नाम उसके ऐट्रीब्यूट के साथ लिखते हैं। क्योंकि एक समान नाम का ऐट्रीब्यूट एक से ज्यादा रिलेशन में है। अतः अस्पष्टता(ambiguity)को दूर करने के लिए ऐसा किया है।

Output

| Class_name | Roll_No | CStrength |
|------------|---------|-----------|
| 12th | 79 | 90 |
| 9th | 89 | 110 |
| 7th | Null | 85 |
| 4th | Null | 55 |

Left Outer Join के रिजल्ट में दोनों रिलेशन के Matching tuples तथा Left वाले रिलेशन (classes) के unmatched tuples उपस्थित होते हैं।

Right Outer Join और Join Condition:-

Syntax:

Classes Right Outer Join admission on
classes.Class_Name=Admission.Class_Name

Output

| Class_Name | CRoomNo | CStrength | Class_Name | Roll_No | Admission_date |
|------------|---------|-----------|------------|---------|----------------|
| 12th | F-11 | 90 | 12th | 79 | 2000/7/15 |
| 9th | S-12 | 110 | 9th | 89 | 2010/8/13 |
| Null | Null | Null | 6th | 69 | 2012/7/21 |
| Null | Null | Null | 5th | 49 | 2013/7/03 |

Right Outer Join आपरेशन Left Outer Join के समान ही है। किन्तु इसमें Join operation के दाँयी (right) ओर वाले रिलेशन के unmatched tuples भी आते हैं। Left रिलेशन के एट्रीब्यूट्स के लिए वैल्यू Null रखेंगे।

Full outer join और On condition:-

Syntax:

Classes full outer join admission on classes. Class_Name=
Admission.Class_Name

| Class_Name | CRoomNo | CStrength | Class_Name | Roll_No | Admission_date |
|------------|---------|-----------|------------|---------|----------------|
| 12th | F-11 | 90 | 12th | 79 | 2000/7/15 |
| 9th | S-12 | 110 | 9th | 89 | 2010/8/13 |
| 7th | F-10 | 85 | Null | Null | Null |
| 4th | F-9 | 55 | Null | Null | Null |
| Null | Null | Null | 6th | 69 | 2012/7/21 |
| Null | Null | Null | 5th | 49 | 2013/7/03 |

यहाँ दोनों रिलेशन के unmatched टपल्स भी आयेगें। साथ में दूसरे रिलेशन के unmatched टपल्स के लिए Null आयेगा।

Outer Join और Natural condition:—दो रिलेशन का NaturalJoin करने पर उन टपल्स की संख्या उन रिलेशनमें उपस्थित एक समान(common)ऐट्रीब्यूट के द्वारा प्राप्त होते है औरcommonऐट्रीब्यूटसresultरिलेशन में एक बार आते है। वह क्रम में सबसे पहले आते है।

उदाहरण :-Classes Natural right outer join admission

| Class_Name | CRoomNo | CStength | Roll_No | Admission_date |
|------------|---------|----------|---------|----------------|
| 12th | F-11 | 90 | 79 | 2000/7/15 |
| 9th | S-12 | 110 | 89 | 2010/8/13 |
| 6th | Null | Null | 69 | 2012/7/21 |
| 5th | Null | Null | 49 | 2013/7/03 |

अन्य outer joinभी Natural conditionशर्त के लिए ऊपर दिये अनुसार हम प्राप्त कर सकते है।

Inner join :-

उदाहरण :-

Classes inner Join Admission OnClasses.Class_Name=
Admission.Class_Name;

Output->

| Class_Name | CRoomNo | CStength | Class_Name | Roll_No | Admission_date |
|------------|---------|----------|------------|---------|----------------|
| 12th | F-11 | 90 | 12th | 79 | 2000/7/15 |
| 9th | S-12 | 110 | 9th | 89 | 2010/8/13 |

Inner join और natural condition:-

उदाहरण :-

Classes Natural Inner-Join Admission

Output ->

| Class_Name | CRoomNo | CStength | Roll_No | Admission_date |
|------------|---------|----------|---------|----------------|
| 12th | F-11 | 90 | 79 | 2000/7/15 |
| 9th | S-12 | 110 | 89 | 2010/8/13 |

यहाँ केवल एक ही ऐट्रीब्यूट दोनों रिलेशन में समान है। अतः Joinकेवल उस ही ऐट्रीब्यूट के द्वारा होगा।

नोट:- Join condition USING भी Natural Join के समान ही केवल joining ऐट्रीब्यूट USING में (A1,A2,...An) होते हैं। जबकि Natural में सारे ऐट्रीब्यूट जो दोनों रिलेशन में एक समान हैं होते हैं। यही Natural एवं USING condition का मुख्य अन्तर है।

SQL Sub queries:- एक Sub queries इस प्रकार की SQL क्वेरी होती है जो किसी अन्य क्वेरी के भीतर नेस्टेड(nested) होती है। इसके अलावा Sub queries खुद भी अन्य Sub queries के भीतर नेस्टेड(nested) हो सकती है। Sub queries को inner query क्वेरी भी कहते हैं तथा जिसे क्वेरी के भीतर Sub queries होती है उसे Outer क्वेरी (बाहरी क्वेरी) कहते हैं।

उदाहरण :-

Inner query

Outer query
Class_name

```
SELECT Roll_No
FROM Student
WHERE Class IN (SELECT
FROM Classes);
```

Sub queries के द्वारा दी गई एक वेल्थ को कम्पेयर करने के लिए कम्पेरिशन ऑपरेटर (=, >=, <= etc) आदि का उपयोग कर सकते हैं।

उदाहरण के लिए Teacher टेबल का उपयोग करते हैं।

```
SELECT Tname, Salary FROM Teacher WHERE Salary = (SELECT
Max(Salary) FROM Teacher);
```

Output ->

| Tname | Salary |
|--------|--------|
| Hariom | 40000 |

उदाहरण :-

उन Teacher के नाम बताइये जिनकी Salary सभी Teacher की औसत Salary से कम है।

```
SELECT Tname, Salary FROM Teacher WHERE Salary < (SELECT
Avg(Salary) FROM Teacher);
```

Output ->

| Tname | Salary |
|----------------|--------|
| Radha krishnan | 3000 |
| Rajesh | 5000 |
| Lalaji | 9000 |

महत्वपूर्ण बिंदु

- डाटा बेस स्कीमा किसी डाटा बेस की लॉजिकल डिजाईन है जो कि शायद ही बदलती है।
- किसी डाटा बेस में समय के किसी भी क्षण डाटा के समूह को डाटा बेस इन्सटेन्स कहते हैं।
- प्राइमेरी की :- किसी टेबिल में एक या अधिक फिल्डस (attribute) का ऐसा set जो कि उस टेबिल की किसी भी पक्ति अथवा टपल्स को **uniquely identify** करता है।
- रेफरेन्शीयल इन्टीग्रीटी की सुनिश्चितता फोरेन की के द्वारा की जा सकती है।
- स्ट्रकचर क्यूरी लेग्ज(SQL)रिलेशनल एलजेबरा एवम् रिलेशनल केलकूलस के कोम्बीनेशन का उपयोग करती है।
- **AUTO_INCREMENT** का प्रयोग फिल्ड में वेल्यू को एक से आगे बढ़ाने के लिए किया जाता है।
- **GRANT ALL Privileges ON *.* TO 'new_user @ 'localhost';**
यहाँ asterisk (*) डाटाबेस व टेबिल को बताता हैं। यह कमाण्ड यूजर को read, edit, execute और सभी आपरेशनस की सहमती सभी डाटाबेस और टेबिल के लिए देता है।
- **GROUP BY** क्लॉज में दिये गये एट्रीब्यूट या एट्रीब्यूटस की वेल्यूज जिन टपल्स या पक्तियों की लिए एक समान है वे सभी टपल्स या पक्तियों एक समूह में आयेगी।
- **SQL** में दो रिलेशन को **JOIN** करने के कई तंत्र (mechanisms) हैं जैसे कि 1) Cartesian product mechanism (2) Inner join (3) Outer join (left, right, full)।

प्रश्न 8. SQL में NULL क्या है?

प्रश्न 9. आप aggregate फंक्शन द्वारा क्या समझते हो ?

प्रश्न 10. हम SQL grant कमाण्ड का उपयोग क्यों करते हैं।

लघुत्तरात्मक प्रश्न:

प्रश्न 1. SQL की बुनियादी संरचना क्या है?

प्रश्न 2. विभिन्न DML कमाण्ड क्या हैं उन के लिए syntaxes दे।

प्रश्न 3. फॉरेन key क्या है? हम किसी टेबिल में एक फॉरेन key कैसे बनाते हैं।?

प्रश्न 4. SQL के group by clause का उपयोग उदाहरण के द्वारा समझाओ।

प्रश्न 5. Cartesian join और natural join में क्या अंतर है।

निबंधात्मक प्रश्न:

प्रश्न 1. SQL joins, टेबिल्स के उपयुक्त उदाहरण लेने के साथ समझाओ।

प्रश्न 2. aggregate फंक्शन क्या हैं? हम aggregate फंक्शन का उपयोग कैसे करें? प्रत्येक का एक उदाहरण दे।

प्रश्न 3. किसी एकल SQL क्वेरी में where, group by और having clause के उपयोग की व्याख्या, करें ? एक उपयुक्त उदाहरण दे।

प्रश्न 4. दिए गए निम्न स्कीमा पर विचार करें।

students(Roll_no, Sname, age, phone, address, class)

Classes(Class_name, CRoomNo, CStrength)

और निम्न के लिए कोई SQL सिंटैक्स लिखें।

1) कमरा नंबर F-12 में बैठे 5वीं class के छात्रों का नाम का पता लगाए।

2) अजमेर में रहने वाले 10वीं कक्षा के छात्रों की संख्या का पता लगाएं।

प्रश्न 5. उप क्वेरीज (Sub queries) द्वारा आपका क्या मतलब है? उप क्वेरीज क्यों उपयोगी होती हैं। सेट comparison में उप क्वेरी का उपयोग समझाओ।

उत्तरमाला

उत्तर 1: द

उत्तर 2: स

उत्तर 3: अ

उत्तर 4: ब

उत्तर 5: स

अध्याय 15

PL/SQL के आधार बिन्दु

PL/SQL का अर्थ प्रासिजरल लैंग्वेज के एक्सटेंशन से है। इसके महत्वपूर्ण बिन्दु SQL पर आधारित है। इसका निर्माण ऑरेकल कम्पनी ने किया है। जो इसके एक्सटेंशन और इनहान्समेन्ट के लिये भी जवाब देय है।

साधारण PL/SQL ब्लॉक :-

यह मुख्यतः SQL और PL/SQL स्टेटमेन्ट्स से मिलकर बनता है। PL/SQL प्रोग्राम में भी इनका उपयोग होता है।

PL/SQL के तीन भाग :-

घोषणा (Declaration) भाग (गैर जरूरी)

लागुकरण (Execution) भाग (जरूरी)

अपवाद संचालन (Exception Handling) (और त्रुटि) भाग (गैर जरूरी)

PL/SQL Declaration भाग :- खंड का यह भाग जो कि गैर जरूरी है DECLARE नाम के keyword जो कि आरक्षित है से शुरू होता है। इस खंड का उद्देश्य constants, records, variables और cursors को घोषित करना है। उपरोक्त सभी विचारार्थ शब्द (प्लेसहोल्डर) Execution भाग में ऑकड़ों का हेरफेर करने के लिये उपयोग में लिये जाते हैं। प्लेसहोल्डर (constants, variable और records) ऑकड़ों को अस्थायी रूप से संग्रहित करते हैं। कर्सर भी इस खंड में घोषित किए गए हैं।

Execution भाग

PL/SQL (block) का यह भाग आरक्षित keyword BEGIN और END से शुरू और अन्त होता है। Execution भाग किसी कार्य को सफलतापूर्वक पूर्ण करने के लिये वहाँ जरूरी भाग है जहाँ प्रोग्राम का तथ्य लिखा जाता है। प्रोग्रामेटिक constructs Loops, सशर्त कथन और SQL कथन Execution भाग के भाग है।

Exception भाग

PL/SQL खंड का यह भाग जो कि गैर जरूरी है आरक्षित keyword EXCEPTION से शुरू होता है। और प्रोग्राम में त्रुटियों के संचालन में उपयोग में लाया जाता है।

खंड की बनावट (Structure of PL/SQL Block):-

```
DECLARE
    Variable declaration
BEGIN
    Program Execution
Exception
    Exception handling
END;
```

साधारण PL/SQL प्रोग्राम का खंड(block) जो " भारत " शब्द को प्रदर्शित करता है।

```
SQL> set serveroutput on
1 SQL> begin
2 dbms_output.put_line ('BHARAT');
3 end;
4 /
BHARAT
```

PL/SQL procedure सफलतापूर्वक समाप्त हुई ।

PL/SQL प्रोग्राम के कुछ महत्वपूर्ण बिन्दु इस प्रकार है।

- PL/SQL प्रोग्राम खंड (block) का भाग keyword Begin से शुरू होता है एवं keyword END से समाप्त किया जाता है। जो कि PL/SQL खंड का executable भाग कहलाता है।
- PL/SQL प्रोग्राम खंड कथनों से मिलकर बनता है। प्रत्येक कथन सेमीकॉलन (;) से समाप्त होता है।
- PL/SQL प्रोग्राम खंड के अन्त में फॉरवर्ड स्लैस (/) लगाया जाता है। जो कि प्रोग्राम खंड के कथनों के लागुकरण के लिये उत्तरदायी हैं ।

PL/SQL के लाभ :-PL/SQL खंड के कुछ लाभ इस प्रकार है।

PL/SQL खंड की बनावट :-PL/SQL में, प्रोग्राम के खंड एक दूसरे के साथ लिखे जा सकते हैं जिसे नेस्टिंग कहते हैं। प्रत्येक खंड सम्पूर्ण कार्य के छोटे या बड़े अंश के लिये उत्तरदायी होता है। PL/SQL खंड डाटाबेस में संग्रहित किये जाते हैं। और पुनः उपयोग में भी लाये जाते हैं।

बेहतर प्रदर्शन :-PL/SQL इंजन एक साथ कई SQL कथनों का एक खंड की तरह संचालित करता है। जो बेहतर प्रदर्शन और कम नेटवर्क traffic के लिये उत्तरदायी है।

पद्धतिकरण (Procedural) भाषा की क्षमता :-PL/SQL को और शक्तिशाली बनाने हेतु कुछ procedural language कन्सट्रक्ट का उपयोग होता है जैसे (if else) और (फॉरलूप्स)

PL/SQL प्लेस होल्डरस :-

प्लेस होल्डरस ऑकड़ों की अस्थायी रूप से संग्रहित करने के लिये जगह देते हैं। जो कि PL/SQL खंड के execution के दौरान हेरफेर करने के लिए उपयोग किए जाते हैं। वेरियबल्स कॉन्सटेन्ट और रिकार्ड्स PL/SQL प्लेसहोल्डरस हैं।

PL/SQL के प्लेसहोल्डरस :-

प्लेस होल्डरस को नाम और (datatype) से वर्णित किया जाता है यह परिभाषा उन ऑकड़ों पर निर्भर करती है जो हम संग्रहित करते हैं कुछ ऑकड़ों के प्रकार (datatype) जो प्लेस होल्डरस को वर्णित करते हैं निम्नलिखित है।

Number (n,m) , Char (n) , Varchar2 (n) , Date , Long , Long raw, Raw, Blob, Clob, Nclob and Bfile.

PL/SQL वेरियबल्स :- ये वो प्लेस होल्डरस है जो वेल्यूस को संग्रहित करते है जो PL/SQL खंड के जरिये बदली जा सकती है।

वेरियबल्स को घोषित(declare) करने की साधारण सिन्टेक्स :-

```
variable_name datatype [NOT NULL := value ];
```

variable_name is the name of the variable. डाटाटाईप यहाँ एक उचित PL/SQL डाटाटाईप है। NOT NULL वेरियबल के लिय एक गैर जरूरी व्याख्या है। Value एवं डिफॉल्ट वेल्यू भी एक गैर जरूरी व्याख्या हैं जहाँ पर आप वेरियबलस को इनिशियलाइज करते है। प्रत्येक वेरियबलस की घोषणा एक अलग वाक्य है जो कि सेमीकॉलन से समाप्त होता है उदाहरणतः यदि आप एक शिक्षक का वर्तमान वेतन संग्रहित करना चाहते है तो वेरियबल उपयोग में लायेंगे।

DECLARE

```
salary_variable number (6);
```

“salary_variable” एक वेरियबल है जिसके datatype नंबर है और जिसकी 6 लम्बाई है।

जब कभी वेरियबलस का ब्यौरा NOT NULL से दिया जाता है। उस वेरियबल को initialize करें जब उसे घोषित कर दिया जाता है।

उदाहरणतः निम्नलिखित उदाहरण दो वेरियबल की घोषणा करता है जिनमें से एक NOT NULL है।

DECLARE

salary_variable number(4);

address varchar2(10) NOT NULL := "ajmer";

कोई भी वेरियबल अपना Value PL/SQL खंड के execution और exception भाग में बदल सकता है जबकि वेरियबलस की Value क्रमशः दो प्रकार से दिया गया हो।

हम मान सीधे तौर पर चर (वेरियबल्स) के लिए असाइन कर सकते हैं। जिसका सिन्टेक्स है।

variable_name:= value;

डाटाबेस के स्तंभ से सीधे तौर पर मान वेरियबल्स के लिए SELECT.. INTO वाक्य से असाइन कर सकते हैं। जिसका सिन्टेक्स है।

SELECT Column_name INTO variable_name FROM table_name [where condition];

उदाहरण :- निम्नलिखित प्रोग्राम एक शिक्षक का salary एवं नाम बताता है। जहाँ शिक्षक का नाम "radhakrishnan" है।

DECLARE

salary_var number(6);

tname_var char(15) = "radhakrishnan";

BEGIN

SELECT salary

INTO salary_var

FROM teacher

WHERE tname = tname_var;

dbms_output.put_line(salary_var);

dbms_output.put_line('The teacher '

|| tname_var || ' has salary ' || salary_var);

END;

/

टिप्पणी :- उपरोक्त प्रोग्राम के अन्त में फॉरवर्ड स्लैश (/) PL/SQL खंड के लागूकरण को प्रदर्शित करता है।

PL/SQL कॉन्सटेन्ट :-

यदि PL/SQL खंड में प्रयुक्त Value पूरे प्रोग्राम में परिवर्तित न हो तो इस तरह का Value कॉन्सटेन्ट कहलाता है।

उदाहरणत :- यदि एक प्रोग्राम जो एक शिक्षक का वेतन 10 प्रतिशत बढ़ा दे आप इस पूरे प्रोग्राम में एक स्थिर मूल्यांकन घोषित कर सकते हैं। अगली बार यदि फिर से वेतन में वृद्धि करनी पड़े तो उस स्थिर मूल्य की परिवर्तित करने से लक्ष्य प्राप्ति होगी जो कि निसंदेह उस प्रक्रिया से सरल है। जहाँ आप को पूरे प्रोग्राम में Value बदलना पड़े।

किसी कॉन्सटेन्ट या स्थिर मूल्यांकन की घोषणा

```
name_constant CONSTANT datatype =VALUE;
```

name_constant मुख्यतः कॉन्सटेन्ट का नाम है जो कि वेरियबल नाम के ही समान हैं ।

constant (reserved word) नामक शब्द किसी भी स्थिर वेल्यू की घोषणा हेतु उपयोग किया जाता है।

VALUE- यह वह मूल्य या मूल्यांकन है जो घोषित होते समय किसी भी कॉन्सटेन्ट को दिया जाता है। इसके पश्चात् आप मूल्यांकन नहीं कर सकते हैं।

उदाहरण :- increase_salary की घोषणा हेतु , निम्नलिखित प्रोग्राम आप लिख सकते हैं।

```
DECLARE
```

```
increase_salary CONSTANT number (4) := 10;
```

टिप्पणी :- घोषणा के समय कॉन्सटेन्ट का मूल्यांकन आवश्यक है। ऐसा नहीं करने पर प्रोग्राम के execution में error का होना संभव है।

PL/SQL SET Serveroutput ON :-

"SET Serveroutput ON" हमेशा PL/SQL शुरू करने से पूर्व लिखना चाहिये। PL/SQL प्रोग्राम का execution ऑरेकल इंजन में होता है, इसलिये सर्वर आउटपुट को स्क्रीन पर प्रदर्शित करने हेतु उसकी आवश्यकता पड़ती है अन्यथा परिणाम प्रदर्शित नहीं होगा।

SQL>सर्वर आउटपुट के उपयोग को समझने के लिये हम एक उदाहरण लेते हैं। प्रोग्राम की पहली लाइन सर्वर आउटपुट को शुरू करती है। तत्पश्चात् वेरियबल्स और कॉन्सटेन्ट का वर्णन होता है। प्लेस होल्डर वर्णित करने के पश्चात् dbms_output.put_line नामक निर्देश का उपयोग वर्णित वेरियबल के नाम को छापने हेतु होता है।

उदाहरण :-

```
SQL> set serveroutput on
```

```
SQL> DECLARE
```

```

Sno number(4) NOT NULL := 3
Sname varchar2(14) := 'Hari';
Sclass CONSTANT varchar2(10) := '9th';
BEGIN
    dbms_output.put_line('Declared Value:');
    dbms_output.put_line(' Student Number: ' || Sno || ' Student Name:
' || Sname);
    dbms_output.put_line('Constant Declared:');
    dbms_output.put_line(' student Class : ' || Sclass);
END;
/

```

परिणाम प्रदर्शित करने के लिये "set serveroutput on" नामक निर्देश का लागुकरण आवश्यक है।

उपरोक्त कोड का आउटपुट

```

Declared Value:
Student Number: 3 Student Name: Hari
Constant Declared:
student Class: 9th

```

PL/SQL के नियमबद्ध(Conditional) वाक्य :-

नियमबद्ध वाक्यों के प्रकार एवं रचना निम्न प्रकार है।

IF THEN ELSE वाक्य :- इस प्रकार के वाक्यों में जब अवस्था अनुकूल या TRUE होती है। तब 1 वाक्य का execution होता है, 2 वाक्य को छोड़ दिया जाता है परन्तु जब अवस्था FALSE होती है। तब 1 वाक्य छोड़ कर 2 वाक्य का execution होता है।

वाक्य रचना (Syntaxes)

```

1)
IF condition
THEN
    statement 1;
ELSE

```

```
statement 2;  
END IF;
```

```
2)  
IF condition 1  
THEN  
statement 1;  
statement 2;  
ELSIF condition2 THEN  
statement 3;  
ELSE  
statement 4;  
END IF
```

PL/SQL में Iterative वाले वाक्य :-

जब हम किसी वाक्य या वाक्यों का execution एक से अधिक बार करना चाहते हैं तो हम पुनरावृत्ति नियंत्रक वाक्य (iterativecontrol statements) का उपयोग करते हैं। PL/SQL में तीन तरह के लूप होते हैं

लूप के प्रकार एवं रचना इस प्रकार है

- साधारण लूप
- व्हाइल लूप
- फॉर लूप

साधारण लूप की रचना :-

```
LOOP  
Statements;  
EXIT;  
{or EXIT WHEN condition;}  
END LOOP;
```

साधारण लूप का उपयोग करते समय कुछ महत्वपूर्ण बिन्दु पर ध्यान दें।

- सदैव लूप के प्रधान भाग से पहले वेरियबल्स का मूल्यांकित(initialize) करें।
- लूप के भीतर वेरियबल के मूल्य में इजाफा जरूर करना चाहिये ।
- यदि लूप से बाहर निकलना चाहे तो EXIT WHEN वाक्य लिखे। यदि EXIT, WHEN के साथ नहीं लिखा जाता हैं तो लूप का execution केवल एक बार होता है।

व्हाइल लूप (While Loop) :-

While Loop के भीतर लिखें सारे वाक्यों का execution तब तक होता है जब तक condition true है। अवस्था का मूल्यांकन प्रत्येक बार तब लूप चलता है के साथ होता है। और जब तक होता है जब तक condition false नहीं होती हैं।

While Loop लूप का साधारण सिन्टेक्स :-

```
WHILE <condition>
```

```
LOOP statements;
```

```
END LOOP;
```

फॉर लूप (FOR LOOP) :-

FOR LOOP के भीतर वाक्यों का तब तक execution होता है जब तक लूप में लिखी संख्या पूरी नहीं हो जाती है। लूप का चलन प्रारम्भिक से अन्तिम तक (integer values given) होता है। काउन्टर के मूल्य में प्रत्येक बार एक संख्या से वृद्धि होना निश्चित है। अन्तिम मूल्य पर पहुँचने पर काउन्टर लूप से बाहर निकल जाता है।

फॉर लूप का साधारण सिन्टेक्स :-

```
FOR counter IN from....to
```

```
LOOP statements;
```

```
END LOOP;
```

- From - Start integer value.
- to - End integer value.

फॉर लूप के execution के लिये कुछ महत्वपूर्ण उपाय :-

- काउन्टर वेरियबल घोषणा खंड में ही घोषित किया जाता है। घोषणा खंड के बाहर घोषित करना अनावश्यक हैं।
- काउन्टर वेरियबल 1 के द्वारा incremented है अनावश्यक वृद्धि करने की जरूरत नहीं है।

- EXIT WHEN वाक्य और EXIT वाक्य फॉर लूप के भीतर उपयोग में लाये जा सकते हैं परन्तु यह अनुचित है।

PL/SQL कर्सर :-

जब कभी किसी SQL वाक्य का लागुकरण होता है। एक अस्थायी work area मशीन memory में बनता है। जिसे कर्सर कहा जाता है। ऑकड़ों की पंक्तियों एवं सलेक्ट वाक्य से सम्बन्धित सूचनायें कर्सर में होती है।

यह अस्थायी कार्य क्षेत्र उन ऑकड़ों को संग्रहित करता है जो डाटाबेस से ग्रहण किये जाते हैं। कर्सर एक से ज्यादा पंक्तियों पर नियंत्रण रख सकता है। परन्तु एक समय में एक पंक्ति का ही क्रियान्वन संभव है। वो सारी पंक्तियों का समूह जिस पर कर्सर का नियंत्रण होता है क्रियाशील (active set) समूह कहलाता है।

PL/SQL में कर्सर के प्रकार :- PL/SQL में कर्सर दो प्रकार के होते हैं।

अंतर्निहित (Implicit)कर्सर :- यह पहले से बने होते हैं जब किसी DML वाक्य जैसे INSERT, UPDATE, और DELETE का लागुकरण किया जाता है। किसी SELECT वाक्य जो केवल एक पंक्ति परिणाम स्वरूप देता है के लिये भी कर्सर उपयोग में जाते हैं।

बाहानिहित (Explicit)कर्सर :- इनका निर्माण जरूरी है जब आप एक SELETE वाक्य का लागुकरण होता हैं एव ये वाक्य परिणाम स्वरूप दो पंक्तियों(more than one) प्रदर्शित करता है तो यद्यपि यह कर्सर एक से ज्यादा तथ्य संग्रहित करता है परन्तु एक समय में एक ही तथ्य का क्रियान्वन संभव है। जिसे वर्तमान कालीन (current) पंक्ति कहा जाता है। जब कभी कोई नयी पंक्ति आती है। तब पुरानी पंक्ति वर्तमान स्थिति से अगली स्थिति में आ जाती है। अंतर्निहित एवं बाहानिहित कर्सर की कार्य प्रणाली (functionality) एक समान होती है। परन्तु क्रियान्वन भिन्न है।

अंतर्निहित कर्सर के उदाहरण :-DML वाक्य जैसे INSERT,DELETE,UPDATE एवं SELECT के लागुकरण के लिये अंतर्निहित कर्सर उपयोग में लाये जाते हैं।

अंतर्निहित कर्सर के कुछ गुण (attributes)हैं जो DML की संचालन क्रिया (operations)की स्थिति बताते हैं। ये गुण %FOUND, %NOTFOUND, %ROWCOUNT, और %ISOPEN हैं।

उदाहरणतःINSERT, UPDATE, और DELETE वाक्यों के लागुकरण के समय कर्सर के गुण हमें ये बताते हैं कि इन वाक्यों कापंक्तियो पर प्रभाव हुआ है और कितनी पंक्तियाँ प्रभावित हुई है।जब कभी SELECT... INTO वाक्य का लागुकरण होता है तो अंतर्निहित कर्सर ये पता लगाने के लिये उपयोगी हैं कि एक भी पंक्ति उपरोक्त वाक्य के द्वारा प्रदर्शित हुई है या नहीं।यदि कोई पंक्ति नहीं चुनी गई हैतोPL/SQL error देता है ।

%FOUND गुण :- प्राप्त परिणाम TRUE होगा यदि DML वाक्य जैसे INSERT, UPDATE, DELETE और SELECT... INTO कम से कम एक पंक्ति का संचालन करते हैं। परिणाम FALSE या अनुचित होगा यदि उपरोक्त वाक्यों के द्वारा एक भी पंक्ति का संचालन नहीं होता है।

%NOTFOUND गुण :- परिणाम असत्य या अनुचित होगा यदि DML वाक्य जैसे INSERT, UPDATE, DELETE और SELECT... INTO कम से कम एक पंक्ति का संचालन करें। यदि उपरोक्त वाक्यों से एक भी पंक्ति का संचालन न हो तो प्राप्त परिणाम उचित व सत्य होगा।

%ROWCOUNT गुण:-परिणाम स्वरूप उन सभी पंक्तियों की संख्या देता है जिनका संचालन INSERT, DELETE, UPDATE एवं SELECT के द्वारा हुआ है।

उदाहरणतः विचार करें कि एक PL/SQL खंड जो अंतर्निहित कर्सर के गुणों का उपयोग करता है जो कि निम्नांकित है।

```
DECLARE rows_var number(7);
```

```
BEGIN
```

```
    UPDATE Teacher
```

```
    SET salary = salary + 100;
```

```
IF SQL%NOTFOUND THEN
```

```
    dbms_output.put_line(' salaries not updated');
```

```
ELSIF SQL%FOUND THEN
```

```
    rows_var := SQL%ROWCOUNT;
```

```
    dbms_output.put_line('Salaries for ' || rows_var || 'teachers are updated');
```

```
END IF;
```

```
END;
```

उपरोक्त PL/SQL खंड में टीचर नामक टेबल में उपस्थित सभी शिक्षकों के वेतन को UPDATE किया गया है। यदि किसी शिक्षक का वेतन UPDATE नहीं होता है। तो हमें त्रुटि होने का सन्देश मिलता है। जो कि ' salaries not updated' हैं। अन्यथा हमें सन्देश मिलता है कि 'Salaries for 100 teachers are updated' यदि 'Teacher' टेबल में 100 पंक्तियों है।

Explicit कर्सर :-Explicit कर्सर का वर्णन PL/SQL खंड के घोषणा भाग में दिया जाता है इसका निर्माण उस SELECT वाक्य के संदर्भ में किया जाता है जो परिणाम स्वरूप एक से अधिक पंक्तियों प्रदर्शित करता है कर्सर को इच्छानुसार उपयुक्त नाम दे सकते हैं।

कर्सर के निर्माण के लिये साधारण रचना :-

CURSOR cursor_name IS select_statement;

- cursor_name – कर्सर का नाम
- select_statement –एक सलेक्ट query जो एक या एक से अधिक पंक्तियाँ प्रदर्शित करे।

Explicit कर्सर के उपयोग हेतु बिन्दु :-

- घोषणा भाग में कर्सर को घोषित करे।
- Execution भाग में कर्सर को सक्रिय (OPEN)करें।
- Execution भाग में PL/SQL वेरियबल्स या तथ्यों में कर्सर से आँकड़ें लावें।
- PL/SQL खंड कि समाप्ति से पहले कर्सर को निश्क्रिय (CLOSE) करें।

संग्रहित कार्य पद्धति (Stored Procedures):- नामांकित PL/SQL खंड जो एक या एक से अधिक कार्यों का क्रियान्वन करें संग्रहित **Procedures** या साधारण **Procedures** कहलाता है। **Procedures** में एक हैडर व बॉडी होता है। जहाँ हैडर मे **Procedures** का नाम और पैरामीटर या वेरियबल्स का नाम होता है जो कि **Procedures** को पास किये जाते है। बॉडी में एक declaration भाग execution भाग एवं exception भाग होता है। जो कि साधारण PL/SQL खंड के समान ही है। परन्तु एक से अधिक बार उपयोग में लाने हेतु **Procedures** को नामांकित किया जाता है।

Procedures में पैरामीटर को पास करना :-तीन प्रकार से पैरामीटर को **Procedures** में पास कर सकते हैं।

- IN-parameters
- OUT-parameters
- IN OUT-parameters

Procedures के क्रियान्वन हेतु साधारण रचना :-

CREATE [OR REPLACE] PROCEDURE proce_name [parameter list]

IS

Declaration section

BEGIN

Execution section

EXCEPTION

Exception section

END;

IS :Procedures की बॉडी के प्रारम्भ को चिह्नित करता है एवं **PL/SQL** के घोषणा भाग के समान ही हैं। **IS** एवं **BEGIN** के मध्य लिखा हुआ भाग ही घोषणा भाग कहलाता है।

जो भाग बड़े कोष्ठक [] में लिखा जाता है। गैर जरूरी होता है। हम **CREATE** या **REPLACE** को एक साथ तभी प्रयुक्त करें जब समान नाम से कोई और **Procedures** न हो या अस्तित्व में जो **Procedures** है वर्तमान कोड़ से बदली जाये।

उदाहरणत :- निम्नलिखित उदाहरण एक **Procedures** जिसका नाम 'student_info' है का निर्माण करता है। एवं इस **Procedures** का कार्य विद्यार्थियों की सूचनाएँ प्रदान करना है।

1> CREATE OR REPLACE PROCEDURE student_info

2> IS

3> CURSOR stu_cur IS

4> SELECT roll_no, Sname, age FROM Student;

5> stu_rec stu_cur%rowtype;

6> BEGIN

7> FOR stu_rec in 1..7

8> LOOP

9> dbms_output.put_line(stu_cur.Roll_no || ' ' ||stu_cur.Sname

10> || ' ' ||stu_cur.age);

11> END LOOP;

12>END;

13> /

हम दो प्रकार से **Procedure** का लागूकरण कर सकते हैं।

(1) SQL prompt से

```
EXECUTE [or EXEC] procedure_name;
```

(2) दूसरी **Procedure** के अन्तर्गत –**Procedure** के नाम से

```
procedure_name;
```

PL/SQL फंक्शन :- यह एक तरह की नामांकित PL/SQL Block है जो कि **Procedure** के समान ही है। फंक्शन एवं **Procedure** में एक बड़ा अन्तर यह है कि फंक्शन में सदैव एक मान दिया जाता है पर **Procedure** में यह हो भी सकता है और नहीं भी।

फंक्शन की साधारण रचना :-

```
CREATE [OR REPLACE] FUNCTION func_name [parameters list]
```

```
RETURN return_datatype;
```

```
IS
```

```
Declaration_part
```

```
BEGIN
```

```
Execution_part
```

```
Return return_variable;
```

```
EXCEPTION
```

```
exception_part
```

```
Return return_variable;
```

```
END;
```

- **Return Type** हैडर वाला भाग प्रक्रिया के रिटर्न टाईप को वर्णित करता है। रिटर्न डाटा टाईप कोई भी उपयुक्त डाटा टाईप हो सकता है। जैसे `varchar`, `number` etc..
- **Execution** भाग एवं **exception** भाग हैडर में वर्णित डाटा टाईप का ही मान वापस देते हैं।

उदाहरण :- हम एक फंक्शन का निर्माण करते हैं जिसका नाम "student_info_func" है।

```
1> CREATE OR REPLACE FUNCTION student_info_func
```

```

2> RETURN VARCHAR(10);
3> IS
5> stu_name VARCHAR(20);
6> BEGIN
7> SELECT Sname INTO stu_name
8> FROM student WHERE Roll_no = '58';
9> RETURN stu_name;
10> END;
11> /

```

उपरोक्त उदाहरण में वो 'Sname' प्राप्त किये जिनका अनुक्रमांक 58 है और उन्हें 'stu_name' वेरियबल में संग्रहित किया। प्रक्रिया के रिटर्न टाईप का प्रकार VARCHAR है जिसकी घोषणा 2 नम्बर पंक्ति में की गई है। पूरी फंक्शन 'stu_name' पंक्ति नम्बर 9 में परिणाम स्वरूप देती है। जिसके आँकड़े का प्रकार VARCHAR है।

Executing फंक्शन :-

- क्योंकि फंक्शन परिणाम स्वरूप एक मान देती है। यह वेरियबल को सौंप सकते है।
student_name := student_info_func;
यदि 'student_name' के आँकड़ों का प्रकार VARCHAR हो तो हम विद्यार्थी का नाम फंक्शन के रिटर्न टाईप को इसे सौंपकर संग्रहित कर सकते है।
- SELECT वाक्य के एक अंश की तरह
SELECT student_info_func FROM student;
- PL/SQL के कुछ वाक्यों में
dbms_output.put_line(student_info_func);
यह पंक्ति फंक्शन द्वारा रिटर्न मान को प्रदर्शित करती है।

Exception Handling :-

PL/SQL की एक सुविधा यह है कि यह PL/SQL खंड में आये Exceptions कि Handling करता है, जिसे Exception Handling कहा जाता है। Exception Handling का उपयोग कर हम वर्तमान प्रोग्राम या कोड की जांच कर सकते है।

जब कभी कोई Exception आता है। Exception के कारण की व्याख्या का एक messages प्राप्त किया जाता है। PL/SQL Exception messages के तीन भाग होते हैं।

- 1) Type of Exception
- 2) An Error Code
- 3) A message

Exception Handling से यह निश्चित है कि PL/SQL खंड एकाएक समस्या का कारण नहीं बनता है।

अपवाद संचालन की संरचना

Exception भाग की साधारण रचना :-

```
DECLARE
    Declaration part
BEGIN
    Exception part
EXCEPTION
    WHEN excep1name THEN
        Error handling statements
    WHEN excep2name THEN
        Error handling statements
    WHEN Others THEN
        Error handling statements
END;
```

Exception खंड में PL/SQL वाक्य :-

जब कभी कोई Exception आता है। उपयुक्त exception handler की खोज की जाती है। उदाहरण उपरोक्त में यदि 'excep1name' Exception आता है तो Exception Handling नीचे लिखी पंक्ति के अनुरूप होता है। बावजूद इसके यह संभव नहीं है कि कोड की जाँच के दौरान सारी त्रुटियों का आंकलन हो सकें। 'WHEN Others' Exceptions का प्रयोग उन Exceptions Handling के लिए किया जाये जिनका explicitly handling संभव न हो। केवल एक अपवाद एक खंड में संभव है और त्रुटि के संचालन के बाद नियंत्रण Execution भाग को वापिस नहीं दिया जाता है।

DECLARE

Declaration part

BEGIN

DECLARE

Declaration part

BEGIN

Execution part

EXCEPTION

Exception part

END;

EXCEPTION

Exception part

END;

यदि उपरोक्त उदाहरण में नैस्टेड PL/SQL खंड हो एवं यदि Exception ऑंतरिक खंड में हो तो उस Exceptions का निस्तारण PL/SQL के ऑंतरिक खंड के Exceptions खंड में होना चाहिये अन्यथा नियंत्रण अगले PL/SQL खंड के Exceptions खंड को दे दिया जाता है।

Exception के प्रकार :-तीन प्रकार के Exceptions होते है।

- (1) Named System Exceptions
- (2) Unnamed System Exceptions
- (3) User-defined Exceptions

Named System Exceptions

तंत्र के Exceptions automatically ऑरेकल द्वारा चिन्हित किये जाते है यदि कोई प्रोग्राम RDBMS के नियम की पालना नहीं करता है और कुछ ऐसे अपवाद बार-बार विघ्न डालते है। जो कि पूर्व वर्णित एवं ऑरेकल में नामांकित होते है तो ऐसे अपवाद नामांकित तंत्र अपवाद कहलाते है।

उदाहरण :- NO_DATA_FOUND and ZERO_DIVIDENamed System Exceptions है।

Named System Exceptions

- (1) बाह्यनिहित (explicitly) घोषित नहीं होते हैं।
- (2) अंतर्निहित(implicitly) रूप से जाग्रत होते हैं जब कभी ऑरेकल की पूर्व वर्णित त्रुटियों होती हैं।
- (3) Exceptions Handling रूटीन में सामान्य नाम के हवालों से चिन्हित किये जाते हैं।

उदाहरण :-विचार करिये यदि NO_DATA_FOUND Exceptions किसी कार्यपद्धति में जाग्रत होता है। हम Exceptions Handling हेतु निम्नांकित कोड लिख सकते हैं।

BEGIN

Execution part

EXCEPTION

WHEN NO_DATA_FOUND THEN

dbms_output.put_line (' Using SELECT...INTO did not get any row.');

END;

Unnamed System Exceptions

वो सारे तंत्र **Exception** जिनके लिये ऑरेकल की तरफ से नाम नहीं दिया जाता है **Unnamed System Exceptions** कहलाते हैं। ये **Exceptions** नियमित रूप से जाग्रत नहीं होते हैं इन **Exceptions** के साथ एक प्रोग्राम और एक सन्देश होता है।

Unnamed System Exceptions दो प्रकार से होता हैं ।

- (1) **WHEN OTHERS Exception handler** का उपयोग कर या
- (2) **Exception** कोड को नाम देकर **named System Exceptions** की तरह उपयोग करे। **EXCEPTION_INIT** एक पूर्वनिर्धारित Oracle त्रुटि संख्या उपयोग कर हम प्रोग्राम नामक **Exception** को नाम दे सकते हैं।

- **Unnamed System Exceptions** को उपयोग करते समय कुछ ध्यान रखने योग्य मुख्य बिन्दु इस प्रकार हैं।
- ये अंतर्निहित रूप से जाग्रत होते हैं।
- दूसरों के साथ संचालन न होने की स्थिति में ये बाह्यनिहित रूप से संचालित होते हैं।
- **Exceptions** को बाह्यनिहित रूप से संचालन हेतु उनकी घोषणा **PragmaEXCEPTION_INIT**

- के उपयोग से होवे एवं संचालन उपयोगकर्ता वर्णित **Exception** के नाम से **Exception** भाग में होना चाहियें।

EXCEPTION_INIT का उपयोग करते हुए **Unnamed System Exceptions** की घोषणा हेतु साधारण रचना :-

```

DECLARE
except_name EXCEPTION;
PRAGMA
EXCEPTION_INIT (except_name, Err_code);
BEGIN
Execution part
EXCEPTION
WHEN except_name THEN
    handle the exception
END;
```

User-defined Exceptions

System Exceptions के अलावा हम उन **Exceptions** को जो व्यवसायिक नियम पर आधारित हैं की बाह्यनिहित रूप से वर्णित कर सकते हैं। और इन्हें **user-defined exceptions** कहते हैं। **user-defined exceptions** के उपयोग हेतु मुख्य बिन्दु :-

- इनकी घोषणा बाह्यनिहित रूप से जाग्रत किया जावें ।
- **user-defined exceptions** के नाम का हवाला देते हुए **exception** खंड में संचालन किया जावें।

ट्रिगरस

परिभाषा :-PL/SQL खंड की संरचना है जिसका उपयोग **DML** वाक्य जैसे **Insert**, **Delete**, **Update** के डेटाबेस तालिका पर **execution** के समय किया जाता है। यह **automatically** प्रयुक्त होता है जब उपरोक्त **DML** वाक्यों का **execution** होता है। डेटाबेस ट्रिगर के तीन अंश है।

- (1) ट्रिगरिंग इवेंट :- ट्रिगर के **execution** के लिये जवाबदेय
- (2) शर्त (**Condition**) :- ट्रिगर **execution** के लिये शर्त का पूरा होना जरूरी है।

(3) गतिविधि (**Action**) :- ट्रिगर के execution के समय घटित गतिविधि का ब्यौरा

ट्रिगर की रचना :-

```
CREATE [OR REPLACE ] TRIGGER name_of_trigger
{BEFORE | AFTER | INSTEAD OF }
{INSERT [OR] | UPDATE [OR] | DELETE }
[OF name_of_col]
ON table_name
[REFERENCING OLD AS O NEW AS N]
[FOR EACH ROW]
WHEN (condition)
BEGIN
--- sql statements --
END;
```

ट्रिगर Syntax:

- CREATE [OR REPLACE] TRIGGER name_of_trigger – In PL/SQL में ट्रिगर जिसका नाम दिया गया हो के निर्माण हेतु या फिर ट्रिगर जो अस्तित्व में है को ओवरराइट करने हेतु इस क्लॉस का उपयोग होता है।
- {BEFORE | AFTER | INSTEAD OF } यह क्लॉस दर्शाता है ट्रिगर का उपयोग किस समय किया जाना चाहिये उदाहरणतः टेबिल के UPDATE के पहले और पश्चात् INSTEAD OF का उपयोग view के समय ट्रिगर के निर्माण के लिये किया जाता है। Before और after का उपयोग अपमू के समय ट्रिगर निर्माण में नहीं किया जा सकता हैं ।
- {INSERT [OR] | UPDATE [OR] | DELETE} यह क्लॉज ट्रिगरिंग की घटना (event) को बताता है। एक से अधिक ट्रिगरिंग की घटनाओं के एक साथ होने की स्थिति में घटनाओं को पृथक करने हेतु keyword का उपयोग होता है। सारी ट्रिगरिंग की घटनाओं के समय ट्रिगर का उपयोग होता हैं ।
- [OF name_of_col] यह क्लॉज UPDATE ट्रिगर के साथ उपयोग में लाया जाता है। एक विशेष स्तंभ के जुड़ने पर यदि कोई घटना ट्रिगर होती है। तो यह क्लॉज उपयोग किया जाता है।

- [ON table_name] यह क्लॉज टेबिल का नाम सत्यापित करता है। या फिर टेबिल का वह view जिसके साथ ट्रिगर जोड़ा गया है।
- [REFERENCING OLD AS O NEW AS N] इस क्लॉज का उपयोग जो डाटा परिवर्तित हो रहा है पुराने और नए मान को संदर्भित करने के लिए उपयोग किया जाता है। डिफॉल्ट रूप से, आप मानों को old-column_name or :new-column_name के रूप में संदर्भ किया जाता है। संदर्भित OLD or NEW नामों को user-defined नामों से परिवर्तित कर सकते हैं। पुराने मान तथ्यों के inserting के समय उल्लेखित नहीं किये जा सकते और नये मान तथ्यों के delete करते समय क्योंकि वो अस्तित्व में नहीं होते हैं।
- [FOR EACH ROW] इसका उपयोग यह बताने में किया जाता है कि ट्रिगर का उपयोग जब प्रत्येक पंक्ति प्रभावित हो तब किया जावे या नहीं (i.e. a Row Level Trigger) या फिर केवल एक बार उस समय जब पूरे SQL वाक्य का execution हो।
- WHEN (कन्डीशन) यह केवल पंक्ति लेवल ट्रिगर के लिये उपयुक्त है। ट्रिगर उन्हीं पंक्तियों के लिये चलते है जो दी हुई शर्तों को पूरी करती हैं।

उदाहरण :- स्टूडेंट classes सदैव परिवर्तित होती है। इसलिये students के class के इतिहास को संग्रहित करना आवश्यक है।

PL/SQL Trigger के प्रकार :-

दो प्रकार के ट्रिगरस है जो मुख्यतः उस स्तर पर आधारित है जहाँ ट्रिगर का उपयोग होता है।

(1) रो लेवल ट्रिगर :- जब प्रत्येक रो आधारित प्रविष्टी हटायी या update की जाती है तो तब एक घटना ट्रिगर होती है।

(2) स्टेटमेन्ट लेवल ट्रिगर :- प्रत्येक SQL वाक्य के execution हेतु एक घटना ट्रिगर होती है।

PL/SQL ट्रिगर execution Hierarchy :- जब ट्रिगर उपयोग में आता है। तो निम्नलिखित हाइराइकी उपयोग में लायी जाती है।

- (1) सबसे पहले जब BEFORE वाक्य ट्रिगर उपयोग किया जाता है।
- (2) उसके बाद जब BEFORE रो लेबल ट्रिगर उपयोग मे आता है।
- (3) उसके बाद जब AFTER रो लेबल ट्रिगर उपयोग में आता है। यह घटना BEFORE और AFTER रो लेबल ट्रिगर के मध्य अल्टरनेट देती है।
- (4) सबसे अन्त में AFTER स्टेटमेन्ट ट्रिगर उपयोग में आता है।

हम `student table` के लिये `BEFORE` और `AFTER` स्टेटमेन्ट और रो लेबल ट्रिगर का निर्माण करते हैं।

महत्वपूर्ण बिंदु

- `PL/SQL` के तीन भाग : घोषणा भाग, लागुकरण भाग और अपवाद संचालन भाग होते हैं।
- "`SET Serveroutput ON`" हमेशा `PL/SQL` शुरू करने से पूर्व लिखना चाहिये।
- यदि `EXIT, WHEN` के साथ नहीं लिखा जाता है तो लूप का `execution` केवल एक बार होता है।
- कर्सर एक से ज्यादा पंक्तियों पर नियंत्रण रख सकता है। परन्तु एक समय में एक पंक्ति का ही क्रियान्वन संभव है। वो सारी पंक्तियों का समूह जिस पर कर्सर का नियंत्रण होता है क्रियाशील (`active set`) समूह कहलाता है।
- फंक्शन एवं **Procedure** में एक बड़ा अन्तर यह है कि फंक्शन में सदैव एक मान दिया जाता है पर **Procedure** में यह हो भी सकता है और नहीं भी।
- ट्रिगर `automatically` प्रयुक्त होता है जब `DML` वाक्यों का `execution` होता है।

अभ्यासार्थ प्रश्न

वस्तुनिष्ठ प्रश्न

- प्रश्न 1. जो एक PL/SQL का हिस्सा नहीं है
(अ) Declare (ब) BEGIN (स) Start (द) End
- प्रश्न 2. PL/SQL द्वारा विकसित की है
(अ) IBM (ब) ORACLE (स) Microsoft (द) इनमें से कोई नहीं
- प्रश्न 3. शब्द का चयन करें जो select कथन के साथ उपयोग किया जाना चाहिए।
(अ) Goto (ब) Into (स) Do (द) all
- प्रश्न 4. कर्सर कितने प्रकार के है।
(अ) 2 (ब) 4 (स) 5 (द) 1
- प्रश्न 5. % FOUND का काम विपरीत है।
(अ) %CURSOR (ब) % NOT COUNT
(स) %NOT FOUND (द) % FOUND COUNT

अतिलघुत्तरात्मक प्रश्न:

- प्रश्न 1. PL/SQL क्या है?
- प्रश्न 2. PL/SQL ब्लॉक में कितने भाग हैं?
- प्रश्न 3. PL/SQL में Declare का उपयोग क्यों करें ?
- प्रश्न 4. PL/SQL में & का उपयोग क्या है।
- प्रश्न 5. PL/SQL में Variables कहां घोषित किया जाता है?
- प्रश्न 6. PL/SQL select कथन का प्रयोग कैसे किया जाता है ?
- प्रश्न 7. exception ब्लॉक का क्या उपयोग है ?
- प्रश्न 8. PL/SQL में variable के प्रकार को बताए।
- प्रश्न 9. ट्रिगर क्या है?
- प्रश्न 10. हम ट्रिगर का उपयोग कैसे करें ?

लघुत्तरात्मक प्रश्न:

- प्रश्न 1. %TYPE गुण और %ROWTYPE गुण प्रकार के बीच क्या अंतर है?

प्रश्न 2. PL/SQL में EXIT कथन का उपयोग है?

प्रश्न 3.before ट्रिगर क्या है ?

प्रश्न 4.implicit और explicit कर्सर के बीच क्या अंतर है ?

प्रश्न 5.for Loop का सिंटैक्स लिखे।

निबंधात्मक प्रश्न:

प्रश्न 1. कर्सर क्या है? कर्सर का उपयोग क्या है? उदाहरण के साथ explicit कर्सर की व्याख्या करें।

प्रश्न 2. विभिन्न प्रकार के डेटाबेस ट्रिगर्स उदाहरण के साथ समझाइए।

प्रश्न 3.exceptions क्या हैं? विभिन्न प्रकार की exceptions की व्याख्या करें।

प्रश्न 4. PL/SQL में लूप के विभिन्न प्रकार समझाइए।

प्रश्न 5 function क्या है? यह Procedure से अलग कैसे है? functions और Procedure के लिए सिंटैक्स समझाइए।

उत्तरमाला

उत्तर 1: स

उत्तर 2: ब

उत्तर 3: ब

उत्तर 4: अ

उत्तर 5: स