

12주차 1차시 그래프의 구조와 구현

【학습목표】

1. 그래프를 구현하기 위해서 표현하는 방법을 설명할 수 있다.
2. 인접행렬을 예를 들어 설명할 수 있다.

학습내용1 : 그래프와 종류

1. 그래프

* 선형 자료구조나 트리 자료구조로 표현하기 어려운 多:多 관계를 가지는 원소들을 표현하기 위한 자료구조

* 그래프 G

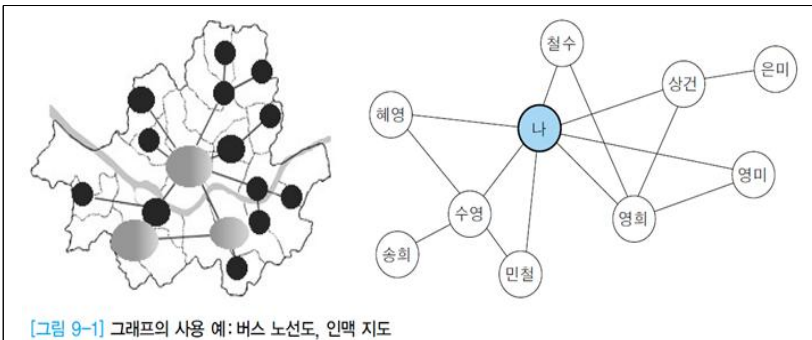
- 객체를 나타내는 정점(vertex)과 객체를 연결하는 간선(edge)의 집합

- $G=(V, E)$

- V는 그래프에 있는 정점들의 집합

- E는 정점을 연결하는 간선들의 집합

- 그래프 예제



2. 그래프의 종류

* 무방향 그래프(undirected graph)

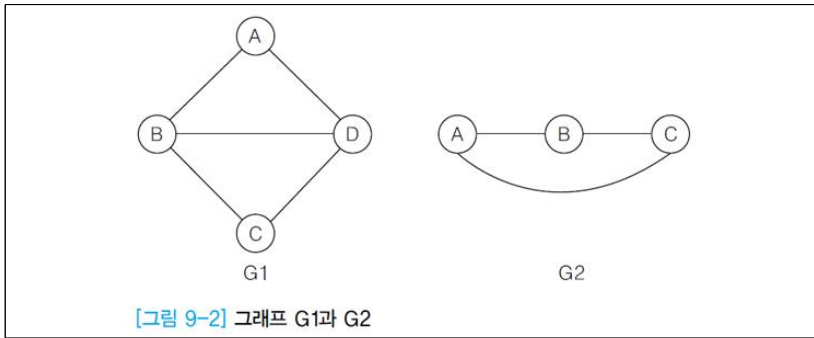
- 두 정점을 연결하는 간선의 방향이 없는 그래프

- 정점 V_i 와 정점 V_j 를 연결하는 간선을 (V_i, V_j) 로 표현

- (V_i, V_j) 와 (V_j, V_i) 는 같은 간선을 의미한다

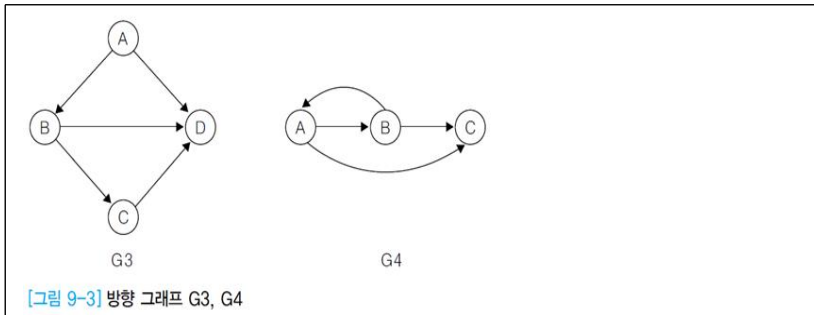
- $V(G1) = \{A, B, C, D\}$ $E(G1) = \{(A,B), (A,D), (B,C), (B,D), (C,D)\}$

$V(G2) = \{A, B, C\}$ $E(G2) = \{(A,B), (A,C), (B,C)\}$



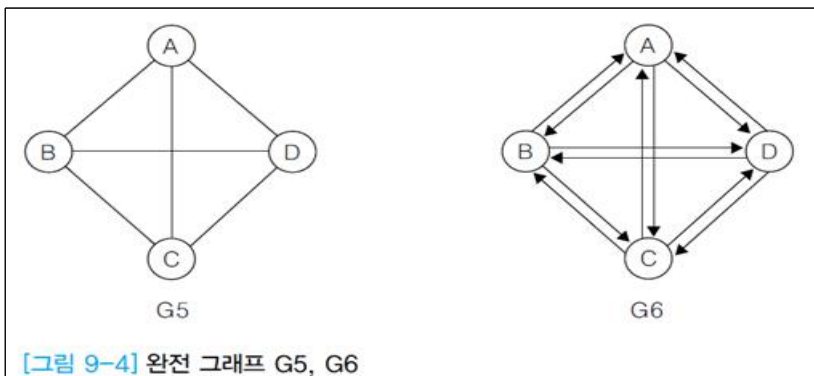
* 방향 그래프(directed graph), 다이그래프(digraph)

- 간선이 방향을 가지고 있는 그래프
- 정점 $A \propto A_i$ V_i 에서 정점 V_j 를 연결하는 간선 즉, $V_i \rightarrow V_j$ 를 $\langle V_i, V_j \rangle$ 로 표현
 - V_i 를 꼬리(tail), V_j 를 머리(head)라고 한다.
 - $\langle V_i, V_j \rangle$ 와 $\langle V_j, V_i \rangle$ 는 서로 다른 간선을 의미한다.
- $V(G3) = \{A, B, C, D\}$ $E(G3) = \{\langle A, B \rangle, \langle A, D \rangle, \langle B, C \rangle, \langle B, D \rangle, \langle C, D \rangle\}$
- $V(G4) = \{A, B, C\}$ $E(G4) = \{\langle A, B \rangle, \langle A, C \rangle, \langle B, A \rangle, \langle B, C \rangle\}$



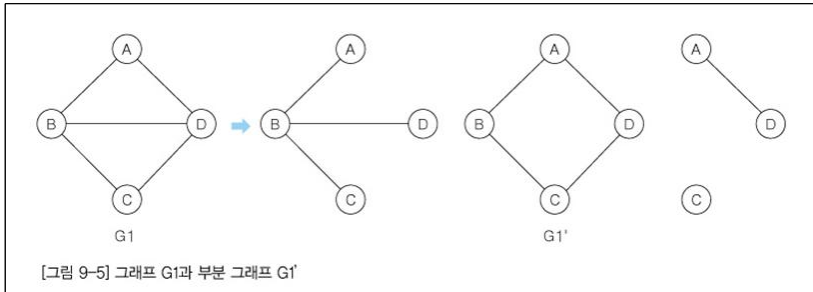
* 완전 그래프(complete graph)

- 각 정점에서 다른 모든 정점을 연결하여 가능한 최대의 간선 수를 가진 그래프
- 정점이 n 개인 무방향 그래프에서 최대의 간선 수 : $n(n-1)/2$ 개
- 정점이 n 개인 방향 그래프의 최대 간선 수 : $n(n-1)$ 개
- 완전 그래프의 예
 - G5는 정점의 개수가 4개인 무방향 그래프이므로 완전 그래프가 되려면 $4(4-1)/2=6$ 개의 간선 연결
 - G6은 정점의 개수가 4개인 방향 그래프이므로 완전 그래프가 되려면 $4(4-1)=12$ 개의 간선 연결



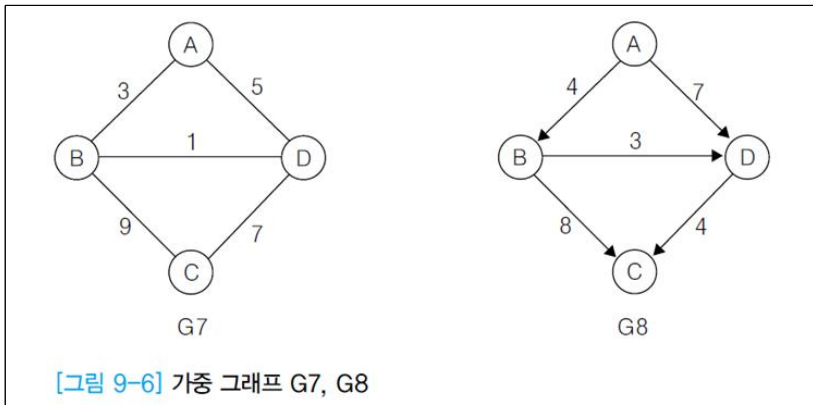
* 부분 그래프(subgraph)

- 원래의 그래프에서 일부의 정점이나 간선을 제외하여 만든 그래프
- G와 부분 그래프 G'의 관계
 - $V(G') \subseteq V(G)$, $E(G') \subseteq E(G)$
- 그래프 G1에 대한 부분 그래프의 예



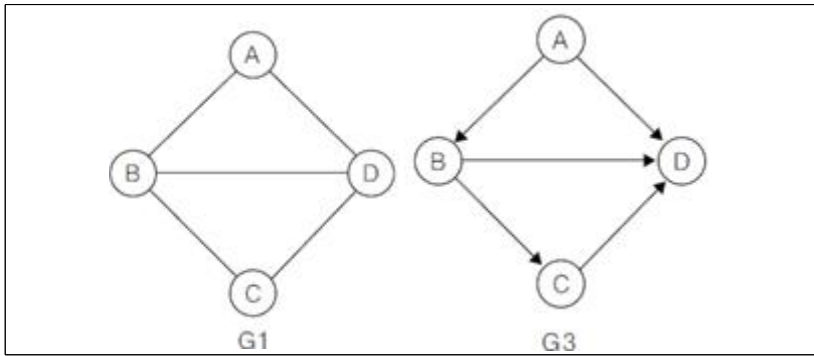
* 가중 그래프(weight graph), 네트워크(network)

- 정점을 연결하는 간선에 가중치(weight)를 할당한 그래프



3. 그래프 관련 용어

- * 그래프에서 두 정점 V_i 와 V_j 를 연결하는 간선 (V_i, V_j) 가 있을 때, 두 정점 V_i 와 V_j 를 인접(adjacent)되어 있다고 하고,
- * 간선 (V_i, V_j) 는 정점 V_i 와 V_j 에 부속(incident)되어있다고 한다.
- 그래프G1에서 정점 A와 인접한 정점은 B와 D이고, 정점 A에 부속되어 있는 간선은 (A,B)와 (A,D)이다.
- * 차수(degree) - 정점에 부속되어있는 간선의 수
- 무방향 그래프 G1에서 정점 A의 차수는 2, 정점 B의 차수는 3
- 방향 그래프의 정점의 차수 = 진입차수 + 진출차수
 - 방향 그래프의 진입차수(in-degree) : 정점을 머리로 하는 간선의 수
 - 방향 그래프의 진출차수(out-degree) : 정점을 꼬리로 하는 간선의 수
 - 방향 그래프 G3에서 정점 B의 진입차수는 1, 진출차수는 2
 - 정점 B의 전체 차수는 (진입차수 + 진출차수) 이므로 3이 된다



* 경로

- 그래프에서 간선을 따라 갈 수 있는 길을 순서대로 나열한 것 즉, 정점 V_i 에서 V_j 까지 간선으로 연결된 정점을 순서대로 나열한 리스트

- 그래프 G1에서 정점 A에서 정점 C까지는 A-B-C 경로와 A-B-D-C 경로, A-D-C 경로, 그리고 A-D-B-C 경로가 있다.

* 경로길이(path length)

- 경로를 구성하는 간선의 수

* 단순경로(simple path)

- 모두 다른 정점으로 구성된 경로

- 그래프 G1에서 정점 A에서 정점 C까지의 경로 A-B-C는 단순경로이고, 경로 A-B-D-A-B-C는 단순경로가 아니다.

* 사이클(cycle)

- 단순경로 중에서 경로의 시작 정점과 마지막 정점이 같은 경로

- 그래프 G1에서 단순경로 A-B-C-D-A와 그래프 G4에서 단순경로 A-B-A는 사이클이 된다.

* DAG(Directed acyclic graph)

- 방향 그래프이면서 사이클이 없는 그래프

* 연결 그래프(connected graph)

- 서로 다른 모든 쌍의 정점들 사이에 경로가 있는 그래프 즉, 떨어져있는 정점이 없는 그래프

- 그래프에서 두 정점 V_i 에서 V_j 까지의 경로가 있으면 정점 V_i 와 V_j 가 연결(connected)되었다고 한다.

* 트리는 사이클이 없는 연결 그래프이다.

4. 추상 자료형 그래프

ADT Graph

데이터 : 공백이 아닌 정점의 집합과 간선의 집합

연산 :

$g \in \text{Graph}; u, v \in V;$

createGraph() ::= create an empty Graph;

// 공백 그래프의 생성 연산

isEmpty(g) ::= if (g have no vertex) then return true;

else return false;

// 그래프 g가 정점이 없는 공백 그래프인지를 검사하는 연산

insertVertex(g, v) ::= insert vertex v into g;

// 그래프 g에 정점 v를 삽입하는 연산

insertEdge(g, u, v) ::= insert edge (u,v) into g;

// 그래프 g에 간선 (u,v)를 삽입하는 연산

deleteVertex(g, v) ::= delete vertex v and all edges incident on v from g;

// 그래프 g에서 정점 v를 삭제하고 그에 부속된 모든 간선을 삭제하는 연산

deleteEdge(g, u, v) ::= delete edges (u,v) from g;

// 그래프 g에서 간선 (u,v)를 삭제하는 연산

adjacent(g, v) ::= return set of all vertices adjacent to v;

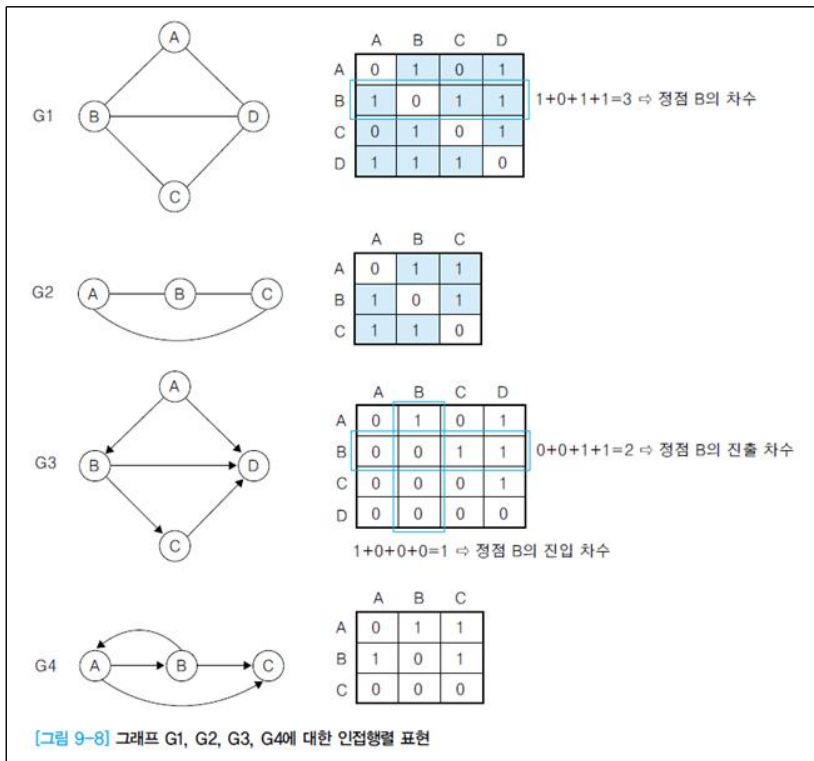
// 정점 v에 인접한 모든 정점을 반환하는 연산

End Graph

학습내용2 : 인접행렬

1. 인접행렬의 정의

- * 행렬에 대한 2차원 배열을 사용하는 순차 자료구조 방법
- * 그래프의 두 정점을 연결한 간선의 유무를 행렬로 저장
 - n개의 정점을 가진 그래프 : $n \times n$ 정방행렬
 - 행렬의 행번호와 열번호 : 그래프의 정점
 - 행렬 값 : 두 정점이 인접되어있으면 1, 인접되어있지 않으면 0
- * 무방향 그래프의 인접 행렬
 - 행 i의 합 = 열 i의 합 = 정점 i의 차수
- * 방향 그래프의 인접 행렬
 - 행 i의 합 = 정점 i의 진출차수
 - 열 i의 합 = 정점 i의 진입차수



* 인접 행렬 표현의 단점

- n개의 정점을 가지는 그래프를 항상 $n \times n$ 개의 메모리 사용
- 정점의 개수에 비해서 간선의 개수가 적은 희소 그래프에 대한 인접 행렬은 희소 행렬이 되므로 메모리의 낭비 발생

2. 인접 행렬 C 프로그램

* 그래프 G1, G2, G3, G4를 인접 행렬로 구현한 프로그램

```

001 #include <stdio.h>
002 #include <stdlib.h>
003 #define MAX_VERTEX 30
004 typedef struct graphType{ // 그래프를 인접행렬로 표현하기 위한 구조체 정의
005     int n; // 그래프의 정점의 개수
006     int adjMatrix[MAX_VERTEX][MAX_VERTEX]; // 그래프에 대한 30 x 30의 2차원배열
007 } graphType;
008
009 void createGraph(graphType* g) // 공백 그래프 생성 연산
010 {
011     int i, j;
012     g->n = 0; // 정점의 개수를 0으로 초기화
013     for(i=0; i<MAX_VERTEX; i++) {
014         for(j=0; j<MAX_VERTEX; j++)
015             g->adjMatrix[i][j]=0; // 그래프 g에대한 2차원 배열의 값을 0으로 초기화
016     }
017 }
    
```

```

019 void insertVertex(graphType* g, int v) // 그래프 g에 정점 v를 삽입하는 연산
020 {
021     if(((g->n)+1)>MAX_VERTEX){
022         printf("Wn 그래프 정점의 개수를 초과하였습니다!");
023         return;
024     }
025     g->n++;
026 }
027
028 void insertEdge(graphType* g, int u, int v)
    // 그래프 g에 간선(u, v)를 삽입하는 연산
029 {
030     if(u>=g->n || v>=g->n) {
031         printf("Wn 그래프에 없는 정점입니다!");
032         return;
033     }
034     g->adjMatrix[u][v] = 1; // 삽입한 간선에 대한 2차원 배열 값을 1로 설정
035 }

```

```

036 // 그래프 g의 2차원 배열 값을 순서대로 출력하는 연산
037 void print_adjMatrix(graphType* g)
038 {
039     int i, j;
040     for(i=0; i<(g->n);i++){
041         printf("WnWtWt");
042         for(j=0; j<(g->n);j++)
043             printf("%2d", g->adjMatrix[i][j]);
044     }
045 }
046
047 void main()
048 {
049     int i;
050     graphType *G1, *G2, *G3, *G4;
051     G1 = (graphType *)malloc(sizeof(graphType));
052     G2 = (graphType *)malloc(sizeof(graphType));
053     G3 = (graphType *)malloc(sizeof(graphType));
054     G4 = (graphType *)malloc(sizeof(graphType));
055     createGraph(G1); createGraph(G2); createGraph(G3); createGraph(G4);
056     for(i=0; i<4; i++) // 그래프 G1
057         insertVertex(G1, i);
058     insertEdge(G1, 0, 1);

```

```

082     for(i=0; i<4; i++) // 그래프 G3
083         insertVertex(G3, i);
084     insertEdge(G3, 0, 1);
085     insertEdge(G3, 0, 3);
086     insertEdge(G3, 1, 2);
087     insertEdge(G3, 1, 3);
088     insertEdge(G3, 2, 3);
089     printf("WnWn G3의 인접행렬");
090     print_adjMatrix(G3);
091
092     for(i=0; i<3; i++) // 그래프 G4
093         insertVertex(G4, i);
094     insertEdge(G4, 0, 1);
095     insertEdge(G4, 0, 2);
096     insertEdge(G4, 1, 0);
097     insertEdge(G4, 1, 2);
098     printf("WnWn G4의 인접행렬");
099     print_adjMatrix(G4);
100
101     getchar();
102 }

```

* 실행결과

```

G1의 인접행렬
  0 1 0 1
  1 0 1 1
  0 1 0 1
  1 1 1 0

G2의 인접행렬
  0 1 1
  1 0 1
  1 1 0

G3의 인접행렬
  0 1 0 1
  0 0 1 1
  0 0 0 1
  0 0 0 0

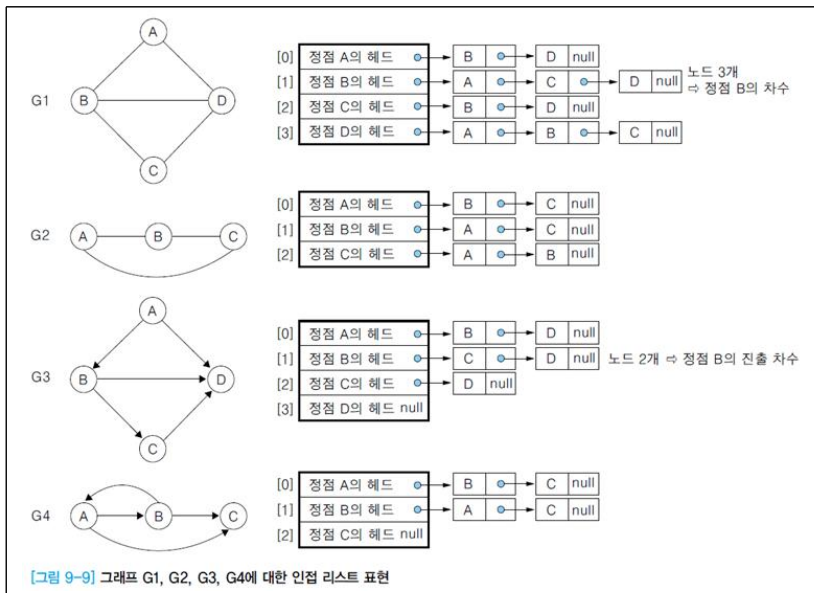
G4의 인접행렬
  0 1 1
  1 0 1
  0 0 0
  
```

학습내용3 : 인접리스트

1. 인접 리스트 정의

- * 각 정점에 대한 인접 정점들을 연결하여 만든 단순 연결 리스트
- * 각 정점의 차수만큼 노드를 연결
 - 리스트 내의 노드들은 인접 정점에 대해서 오름차순으로 연결
- * 인접 리스트의 각 노드
 - 정점을 저장하는 필드와 다음 인접 정점을 연결하는 링크 필드로 구성
- * 정점의 헤드 노드
 - 정점에 대한 리스트의 시작을 표현
- * n개의 정점과 e개의 간선을 가진 무방향 그래프의 인접 리스트
 - 헤드 노드 배열의 크기 : n
 - 연결하는 노드의 수 : 2e
 - 각 정점의 헤드에 연결된 노드의 수 : 정점의 차수
- * n개의 정점과 e개의 간선을 가진 방향 그래프의 인접 리스트
 - 헤드 노드 배열의 크기 : n
 - 연결하는 노드의 수 : e
 - 각 정점의 헤드에 연결된 노드의 수 : 정점의 진출 차수

* 그래프 G1, G2, G3, G4에 대한 인접 리스트



2. 인접 리스트 C 프로그램

- * 그래프 G1, G2, G3, G4를 인접 리스트로 구현한 프로그램
- * 그래프의 정점 A, B, C, D 대신에 0,1,2,3의 번호를 사용하여 인식하고, 출력할 때 A, B, C, D 문자로 표시
- * 간선의 삽입은 항상 인접 리스트의 첫 번째 노드로 삽입하기

```

001 #include <stdio.h>
002 #include <stdlib.h>
003 #define MAX_VERTEX 30
004 typedef struct graphNode{ // 인접 리스트의 노드 구조를 구조체로 정의
005     int vertex;           // 정점을 나타내는 데이터 필드
006     struct graphNode* link; // 다음 인접 정점을 연결하는 링크 필드
007 } graphNode;
008
009 typedef struct graphType{ // 그래프를 인접 리스트로 표현하기 위한 구조체 정의
010     int n;                // 그래프의 정점 개수
011     graphNode* adjList_H[MAX_VERTEX]; // 그래프 정점에 대한 헤드 노드 배열
012 } graphType;
013
014 void createGraph(graphType* g) // 공백 그래프 생성 연산
015 {
016     int v;
017     g->n = 0; // 그래프의 정점의 개수를 0으로 초기화
018     for(v=0; v<MAX_VERTEX; v++)
019         g->adjList_H[v]=NULL; // 그래프의 정점에 대한 헤드노드 배열을 NULL로 초기화
020 }
021

```

```

022 void insertVertex(graphType* g, int v) // 그래프 g에 정점 v를 삽입하는 연산
023 {
024     if(((g->n)+1)>MAX_VERTEX){
025         printf("\n 그래프 정점의 개수를 초과하였습니다!");
026         return;
027     }
028     g->n++;
029 }
030
031 void insertEdge(graphType* g, int u, int v) // 그래프g에 간선 (u, v)를 삽입하는 연산
032 {
033     graphNode* node;
034     if(u>=g->n || v>=g->n) {
035         printf("\n 그래프에 없는 정점입니다!");
036         return;
037     }
038     node = (graphNode *)malloc(sizeof(graphNode));
039     node->vertex = v;
040     node->link = g->adjList_H[u];
041     g->adjList_H[u] = node;
042 }

```

```

043
044 void print_adjList(graphType* g)
    // 그래프 g의 각 정점에 대한 인접 리스트를 출력하는 연산
045 {
046     int i;
047     graphNode* p;
048     for(i=0; i<g->n; i++){
049         printf("\n\t\t\t정점 %c의 인접 리스트", i+65);
050         p = g->adjList_H[i];
051         while(p){
052             printf(" -> %c", p->vertex +65); //정점 0~3을 A~D로 출력
053             p = p->link;
054         }
055     }
056 }
057

```

```

058 void main()
059 {
060     int i;
061     graphType *G1, *G2, *G3, *G4;
062     G1 = (graphType *)malloc(sizeof(graphType));
063     G2 = (graphType *)malloc(sizeof(graphType));
064     G3 = (graphType *)malloc(sizeof(graphType));
065     G4 = (graphType *)malloc(sizeof(graphType));
066     createGraph(G1); createGraph(G2); createGraph(G3);createGraph(G4);
067     for(i=0; i<4; i++) // 그래프 G1
068         insertVertex(G1, i);
069     insertEdge(G1, 0, 3);
070     insertEdge(G1, 0, 1);
071     insertEdge(G1, 1, 3);
072     insertEdge(G1, 1, 2);
073     insertEdge(G1, 1, 0);
074     insertEdge(G1, 2, 3);
075     insertEdge(G1, 2, 1);
076     insertEdge(G1, 3, 2);
077     insertEdge(G1, 3, 1);
078     insertEdge(G1, 3, 0);

```

```

079 printf("\n G1의 인접 리스트");
080 print_adjList(G1);
081
082 for(i=0; i<3; i++) // 그래프 G2
083     insertVertex(G2, i);
084 insertEdge(G2, 0, 2);
085 insertEdge(G2, 0, 1);
086 insertEdge(G2, 1, 2);
087 insertEdge(G2, 1, 0);
088 insertEdge(G2, 2, 1);
089 insertEdge(G2, 2, 0);
090 printf("\n\n G2의 인접 리스트");
091 print_adjList(G2);
092
093 for(i=0; i<4; i++) // 그래프 G3
094     insertVertex(G3, i);
095 insertEdge(G3, 0, 3);
096 insertEdge(G3, 0, 1);
097 insertEdge(G3, 1, 3);
098 insertEdge(G3, 1, 2);
099 insertEdge(G3, 2, 3);
100 printf("\n\n G3의 인접 리스트");
101 print_adjList(G3);

```

```

102
103 for(i=0; i<3; i++) // 그래프 G4
104     insertVertex(G4, i);
105 insertEdge(G4, 0, 2);
106 insertEdge(G4, 0, 1);
107 insertEdge(G4, 1, 2);
108 insertEdge(G4, 1, 0);
109 printf("\n\n G4의 인접 리스트");
110 print_adjList(G4);
111
112 getchar();
113 }

```

* 실행 결과

```

G1의 인접 리스트
정점 A의 인접 리스트 -> B -> D
정점 B의 인접 리스트 -> A -> C -> D
정점 C의 인접 리스트 -> B -> D
정점 D의 인접 리스트 -> A -> B -> C

G2의 인접 리스트
정점 A의 인접 리스트 -> B -> C
정점 B의 인접 리스트 -> A -> C
정점 C의 인접 리스트 -> A -> B

G3의 인접 리스트
정점 A의 인접 리스트 -> B -> D
정점 B의 인접 리스트 -> C -> D
정점 C의 인접 리스트 -> D
정점 D의 인접 리스트

G4의 인접 리스트
정점 A의 인접 리스트 -> B -> C
정점 B의 인접 리스트 -> A -> C
정점 C의 인접 리스트

```

【학습정리】

1. 연결한 객체를 나타내는 정점과 객체를 연결하는 간선의 집합으로 구성된 그래프 G 를 $G=(V,E)$ 로 정의한다.
 - 그래프는 간선의 방향성 유무에 따라서 방향 그래프와 무방향 그래프가 있고, 연결정도에 따라 연결 그래프와 단절 그래프, 완전 그래프가 있다. 그리고 가중치를 가진 간선으로 이루어진 가중치 그래프가 있다.
2. 그래프를 구현하기 위해서 표현하는 방법은 순차 자료구조를 이용한 2차원 배열의 인접행렬 방법과 연결 자료구조인 연결 리스트를 사용하는 인접 리스트 방법이 있다.
 - 그래프의 특성과 필요한 연산에 따라 적당한 표현 방법을 선택한다.
3. 인접행렬은 그래프를 구성하는 정점에 대해서 두 정점을 연결한 간선의 유무를 2차원 배열에 저장하는 방법으로 정점의 수에 대한 정방행렬을 사용한다.
 - 행과 열로 표현하는 두 정점이 인접되어 있으면 배열 값을 1, 인접되어 있지 않으면 배열 값을 0으로 표현한다.