

## 6.1 Graph 용어

그림 6.1처럼 그래프  $G$ 는 vertices의 집합  $V(G)$ 와 edge들의 집합  $E(G)$ 에 대하여  $G = (V, E)$ 로 정의한다. undirected graph는  $(u, v)$  또는  $(v, u)$ 로 표기하며 같은 edge를 나타낸다. directed graph는  $\langle u, v \rangle$ 로 표기하며  $u$ 를 tail이라 하고  $v$ 를 edge의 head라고 부른다.

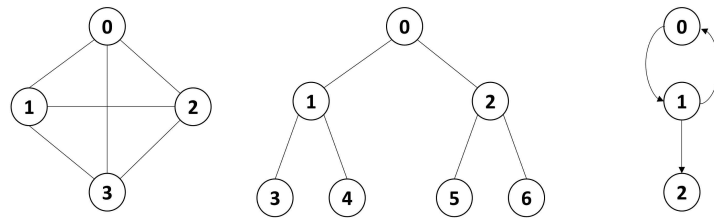


그림 6.1 그래프.

$E(G)$ 의 한 edge가  $(u, v)$ 일 때  $u$ 와  $v$ 는 *adjacent* 하다고 한다. edge  $(u, v)$ 는  $u, v$ 에 대하여 *incident* 하다고 한다.  $\langle u, v \rangle$ 가 directed edge이므로  $u$ 는  $v$ 에 adjacent to라고 하고  $v$ 는  $u$ 로 부터 adjacent from이라고 한다. edge  $\langle u, v \rangle$ 는  $u$ 와  $v$ 에 대하여 incident라고 한다.

$u$ 로 부터  $v$ 로 가는 path는  $\langle u, i_1, i_2, \dots, i_k, v \rangle$ 이며 path length는 path의 # of edges이다. simple path는 출발점과 도착점이 다르고 중간 vertices들은 모두 다른(중간 경우 vertices가 같은 것이 없는 것) path를 말한다. cycle은 출발점과 도착점이 같은 simple path를 말한다. 그래프  $G$ 에서  $u$ 로 부터  $v$ 가 가는 path가 존재하면  $u$ 와  $v$ 는 connected라고 한다. undirected graph의 connected component는 maximal connected graph를 말한다.

tree는 connected acyclic graph이다. directed graph  $G$ 의 모든 vertices  $u$ 와  $v$ 에 대하여  $u \rightarrow v$  또는  $v \rightarrow u$ 로 가는 directed path가 존재하면 strongly connected라고 한다. strongly connected component는 strongly connected인 maximal subgraph이다.

vertex의 degree는 vertex에 incident 한 # of edges이다.  $G$ 가 directed graph일 때 vertex  $v$ 의 in-degree는  $v$ 가 head인 # of edges이다.  $v$ 의 out-degree는  $v$ 가 tail인 # of edges이다.

## 6.2 Graph 표현 구조

### 6.2.1 Adjacency matrix

그래프  $G$ 의 adjacency matrix[1]는 그림 6.2처럼 2차원의  $n \times n$  배열로 표현한다. edge  $(i, j)$ 가  $E(G)$ 에 있으면  $A[i][j] = 1$ 로 표현한다. 방향성 그래프와 비방향성 그래프 모두 배열로 표현하는 방법이다.

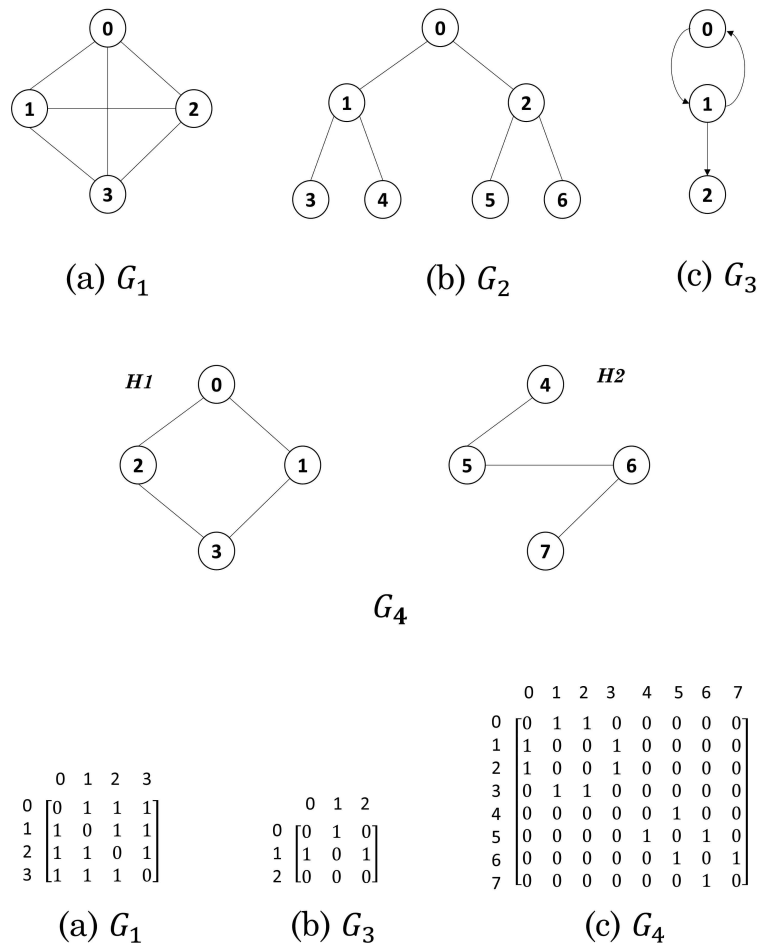


그림 6.2 그래프의 행렬 표현.

### 6.2.2 Adjacency lists

adjacency matrix의  $n$  row가  $n$  linked list로 표현하는 방법이다. 그래프  $G$ 에서 각 vertex를 위한 하나의 list가 있다. list  $i$ 의 노드는 vertex  $i$ 으로부터 adjacent from인 vertices를 나타낸다. 각 list node는 data와 link를 포함한다. 각 노드의 data field는 vertex  $i$ 에 adjacent to인 vertex index를 저장한다.

$n$  vertices와  $e$  edge를 갖는 undirected graph에 대하여 adjacency list[1]는 그림 6.3 처럼  $n$  head node와  $2e$  list node를 갖는다. undirected graph의 vertex degree는 해당 adjacency list의 node 개수를 세면 된다.

directed graph는 list node 개수는  $e$ 이다. vertex의 out-degree는 adjacency list의 노드 개수를 세면 된다. vertex의 in-degree는 계산이 복잡하다. 어떤 vertex에 대한

adjacent to인 vertex를 구하기 위해서는 inverse adjacency list를 만드는 것이 더 편리하다. inverse adjacency list에서 각 list는 vertex에 adjacent to인 vertex 들을 나타낸다.

graph의 edge가 weight를 가질 수 있다. 예를 들면 edge weight는 vertex 간의 거리 등을 표현할 수 있다. adjacency list의 각 list node에 weight field를 포함하는 것을 weight edge라 한다. weight edge로 표현된 graph를 network이라 한다.

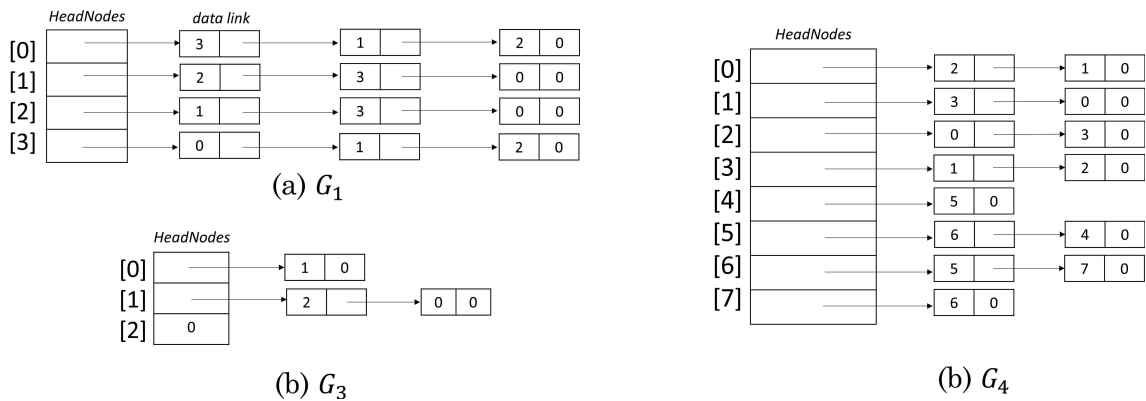


그림 6.3 그래프의 Adjacency list 표현.

```
//소스 코드 6.1: Graph Representation
//Adjacency Lists + BFS + DFS

#include <iostream>
#include <string>

using namespace std;

template <class Type> class List;
template <class Type> class ListIterator;

template <class Type>
class ListNode {
    friend class List<Type>;
    friend class ListIterator<Type>;
private:
    Type data;
    ListNode* link;
    ListNode(Type);
};

template <class Type>
ListNode<Type>::ListNode(Type Default)
{
    data = Default;
    link = 0;
}
```

```

template <class Type>
class List {
    friend class ListIterator<Type>;
public:
    List( ) { first = 0; };
    void Insert(Type);
    void Delete(Type);
private:
    ListNode<Type>* first;
};

template <class Type>
void List<Type>::Insert(Type k)
{
    ListNode<Type>* newnode = new ListNode<Type>(k);
    newnode->link = first;
    first = newnode;
}

template <class Type>
void List<Type>::Delete(Type k)
{
    ListNode<Type>* previous = 0;
    for (ListNode<Type>* current = first; current&& current->data != k;
        previous = current, current = current->link);
    if (current)
    {
        if (previous) previous->link = current->link;
        else first = first->link;
        delete current;
    }
}

template <class Type>
class ListIterator {
public:
    ListIterator(const List<Type>& l) : list(l) { current = l.first; }
    Type* First( );
    Type* Next( );
    bool NotNull( );
    bool NextNotNull( );
private:
    const List<Type>& list;
    ListNode<Type>* current;
};

template <class Type>
Type* ListIterator<Type>::First( ) {
    if (current) return &current->data;
    else return 0;
}

```

```

template <class Type>
Type* ListIterator<Type>::Next( ) {
    current = current->link;
    return &current->data;
}

template <class Type>
bool ListIterator<Type>::NotNull( )
{
    if (current) return true;
    else return false;
}

template <class Type>
bool ListIterator<Type>::NextNotNull( )
{
    if (current->link) return true;
    else return false;
}

//template <class Type>
ostream& operator<<(ostream& os, List<char>& l)
{
    ListIterator<char> li(l);
    if (!li.NotNull( )) return os;
    os << *li.First( ) << endl;
    while (li.NextNotNull( ))
        os << *li.Next( ) << endl;
    return os;
}

class Queue;

class QueueNode {
    friend class Queue;
private:
    int data;
    QueueNode* link;
    QueueNode(int def = 0, QueueNode* l = 0)
    {
        data = def;
        link = l;
    };
};

class Queue {
private:
    QueueNode* front, * rear;
    void QueueEmpty( ) { };
public:
    Queue( ) { front = rear = 0; };
};

```

```

        void Insert(int);
        int* Delete(int&);
        bool IsEmpty( ) { if (front == 0) return true; else return false; };
};

void Queue::Insert(int y)
{
    if (front == 0) front = rear = new QueueNode(y, 0); // empty queue
    else rear = rear->link = new QueueNode(y, 0); // update \fIrear\fR
}

int* Queue::Delete(int& retvalue)
// delete the first node in queue and return a pointer to its data
{
    if (front == 0) { QueueEmpty( ); return 0; };
    QueueNode* x = front;
    retvalue = front->data; // get data
    front = x->link;      // delete front node
    if (front == 0) rear = 0; // queue becomes empty after deletion
    delete x; // free the node
    return &retvalue;
}

class Graph
{
private:
    List<int>* HeadNodes;
    int n;
    bool* visited;

    void _DFS(const int v);
public:
    Graph(int vertices = 0) : n(vertices) {
        HeadNodes = new List<int>[n];
    };
    void BFS(int);
    void InsertVertex(int startNode, int endNode);
    void Setup( );

    void displayAdjacencyLists( );

    void DFS(int v);
};

void Graph::displayAdjacencyLists( ) {
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        //HeadNodes[i];
        ListIterator<int> iter(HeadNodes[i]);
        if (!iter.NotNull( )) {
            cout << i << " -> null" << endl;

```

```

        continue;
    }
    cout << i;
    for (int* first = iter.First( ); iter.NotNull( ); first = iter.Next( )) {
        cout << " -> " << (*first);
    }
    cout << endl;
}
}

void Graph::InsertVertex(int start, int end) {
    if (start < 0 || start >= n || end < 0 || end >= n) {
        cout << "the start node number is out of bound.";
        throw "";
    }
    //check if already existed.
    ListIterator<int> iter(HeadNodes[start]);
    for (int* first = iter.First( ); iter.NotNull( ); first = iter.Next( )) {
        if (*first == end) return;
    }

    HeadNodes[start].Insert(end);
    HeadNodes[end].Insert(start);
}

void Graph::BFS(int v)
{
    visited = new bool[n]; // visited is declared as a Boolean \(** data member of Graph .
    for (int i = 0; i < n; i++) visited[i] = false; // initially, no vertices have been visited

    visited[v] = true;
    cout << v << ",";
    Queue q;
    q.Insert(v);

    while (!q.IsEmpty( )) {
        v = *q.Delete(v);
        ListIterator<int> li(HeadNodes[v]);
        if (!li.NotNull( )) continue;
        int w = *li.First( );
        while (1) {
            if (!visited[w]) {
                q.Insert(w);
                visited[w] = true;
                cout << w << ",";
            };
            if (li.NextNotNull( ))
                w = *li.Next( );
            else break;
        }
    }
    delete[ ] visited;
}

```

```

}

// Driver
void Graph::DFS(int v)
{
    visited = new bool[n]; // visited is declared as a bool \(** data member of Graph .
    for (int i = 0; i < n; i++)
        visited[i] = false; // initially, no vertices have been visited

    _DFS(v); // start search at vertex 0
    delete[] visited;
}

// Workhorse
void Graph::_DFS(const int v)
// visit all previously unvisited vertices that are reachable from vertex v
{
    visited[v] = true;
    cout << v << ", ";
    ListIterator<int> li(HeadNodes[v]);
    if (!li.NotNull()) return;
    int w = *li.First();
    while (1) {
        if (!visited[w]) _DFS(w);
        if (li.NextNotNull()) w = *li.Next();
        else return;
    }
}

int main(void)
{
    int select = 0, n, startEdge = -1, endEdge = -1;
    int startBFSNode = 100; // the start node to BFS

    cout << "Input the total node number: ";
    cin >> n;
    Graph g(n);

    while (select != '0')
    {
        cout << "\nSelect command 1: Add edges, 2: Display Adjacency Lists, 3: BFS, 4: DFS,
5: Quit => ";
        cin >> select;
        switch (select) {
            case 1:
                cout << "Add an edge: " << endl;
                cout << "-----Input start node: ";
                cin >> startEdge;

                cout << "-----Input end node: ";

```



```

        cin >> endEdge;
        if (startEdge < 0 || startEdge >= n || endEdge < 0 || endEdge >= n) {
            cout << "the input node is out of bound." << endl;
            break;
        }
        //get smallest start node.
        if (startEdge < startBFSNode) startBFSNode = startEdge;
        if (endEdge < startBFSNode) startBFSNode = endEdge;

        g.InsertVertex(startEdge, endEdge);
        break;

    case 2:
        //display
        g.displayAdjacencyLists( );
        break;

    case 3:
        cout << "Start BFS from node: " << startBFSNode << endl;
        g.BFS(startBFSNode);
        break;

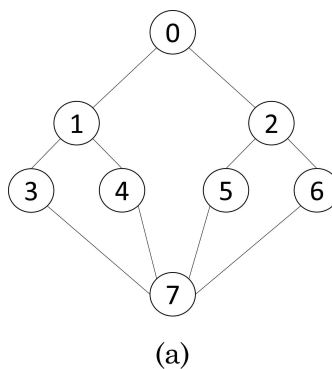
    case 4:
        cout << "Start DFS from node: " << startBFSNode << endl;
        g.DFS(startBFSNode);
        break;

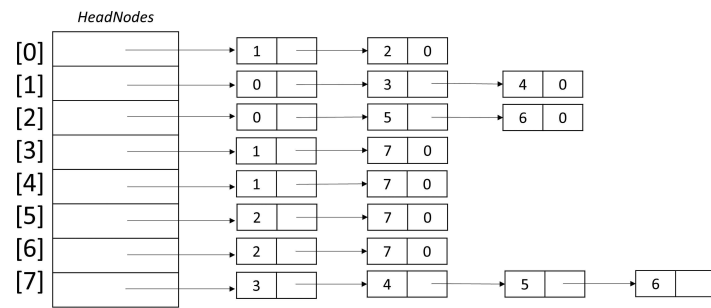
    case 5:
        exit(0);
        break;

    default:
        cout << "WRONG INPUT " << endl;
        cout << "Re-Enter" << endl;
        break;
    }
}

system("pause");
return 0;
}

```





(b)

그림 6.4 그래프의 List 표현.

## 6.3 DFS와 BFS

그래프  $G = (V, E)$ 에서  $V(G)$ 의 한 vertex  $v$ 에 대하여  $v$ 로 부터 reachable 한 모든 vertices를 방문하는 알고리즘을 만든다. 그림 6.4에 대하여 vertex  $v$ 에 연결된 모든 vertices를 방문하는 방법으로 depth-first search와 breadth-first search[1]가 있다.

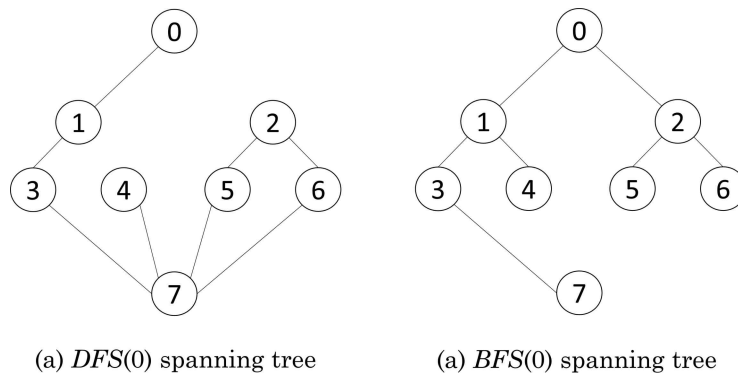


그림 6.5 DFS와 BFS.

### 6.3.1 Depth-first search

시작 vertex를  $v$ 라고 하자. 그림 6.5처럼  $v$ 에 adjacent to인 미방문 vertex  $w$ 를 선택한 다음에  $w$ 에 또 다시 adjacent to인 미방문 노드를 선택한다. 만일  $w$ 에 인접한 미방문 노드를 방문한 다음에 아직도 미방문 노드가 남아 있으면  $v$ 로 돌아가(backtrack)  $v$ 에 인접한 미방문 노드를 찾아가게 된다.  $v$ 로부터 reachable 한 모든 노드가 방문하게 될 때 종료된다. depth-first search의 driver는 `void Graph::DFS(int v)`이며 workhorse는 `void Graph::_DFS(const int v)`으로 구현한다.

### 6.3.2 Breadth-first search

그림 6.5처럼 vertex  $v$ 에서 시작할 때  $v$ 에 adjacent to인 모든 미방문 노드를 방문한다.  $v$ 에 인접한 미방문 노드를 모두 queue에 넣고 방문 처리한 후에 queue에서 하나씩 꺼내 다음 vertex를 처리하는 방식이다. `void Graph::BFS(int v)`가 queue를 사용하여 non-recursive 알고리즘으로 동작한다. vertex  $v$ 에 대한 connected components는  $DFS(v)$  또는  $BFS(v)$ 를 처리하여 찾을 수 있다.

### 6.3.3 Spanning tree

DFS 또는 BFS는 그래프  $G$ 를 2개의 set,  $T$ (tree edges)와  $N$ (nontree edges)을 partition 한다. spanning tree는 그림 6.6처럼 tree edges[1]의 집합인  $T$ 를 말한다.  $T$ 는  $T = T + \{(v, w)\}$ 으로 set에 추가되며  $G$ 의 모든 vertex를 포함한다.

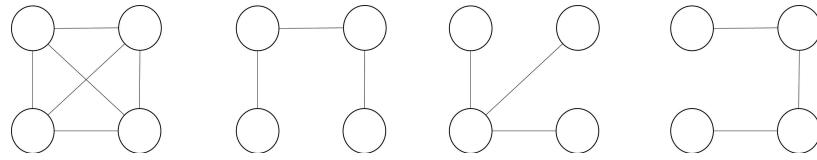


그림 6.6 여러 가지 spanning tree.

depth-first spanning tree는 DFS에 의해서 breadth-first spanning tree는 BFS에 의해서 만들어진다. 그래프  $G$ 의 minimal spanning tree는  $G$ 의 minimal subgraph,  $G'$ 로서  $V(G') = V(G)$ 이고  $G'$ 가 connected인 것을 말한다.