

## BAB 6

### GRAPH (ALGORITMA MULTIPATH)

#### 6.1. TUJUAN PEMBELAJARAN

Tujuan dari pembelajaran pada pertemuan ini adalah mahasiswa diharapkan mampu:

1. Memahami struktur data graph.
2. Mampu mengimplementasikan algoritma pencarian jalur terpendek.

#### 6.2. DASAR TEORI

##### 6.2.1. Pengertian Graph

Dalam pemrograman C++, *graph* dapat diimplementasikan sebagai sekumpulan *nodes* atau *vertices* yang terhubung melalui *edges* atau garis. Setiap node pada *graph* tersebut dapat mewakili objek atau entitas tertentu, sementara setiap *edge* mewakili relasi atau hubungan antar objek atau entitas tersebut. Representasi visual dari graph adalah dengan menyatakan objek sebagai node, bulatan atau titik (*Vertex*), sedangkan hubungan antara objek dinyatakan dengan garis (*Edge*).

$$G = (V, E) \quad (14.1)$$

dimana

$G$  = Graph

$V$  = Simpul atau Vertex, atau Node, atau Titik

$E$  = Busur atau *Edge*, atau arc

Jalur pada *graph* dinotasikan sebagai

$$P = (V_0, V_1, \dots, V_n) \quad (14.2)$$

Dimana

$P$  : jalur

$V_i$  : titik jalur

$n$  : jumlah titik jalur

*Graph* merupakan suatu cabang ilmu yang memiliki banyak terapan. Implementasi *graph* biasanya berkaitan dengan matematika dan ilmu komputer. Banyak sekali struktur yang bisa direpresentasikan dengan *graph*, dan banyak masalah yang bisa diselesaikan dengan bantuan *graph*. Salah satu fungsi *graph* adalah untuk merepresentasikan suatu jaringan. Misalkan jaringan jalan raya dimodelkan *graph* dengan kota sebagai simpul (*vertex/node*) dan jalan yang menghubungkan setiap kotanya sebagai sisi (*edge*) yang bobotnya (*weight*) adalah panjang dari jalan tersebut. Ada beberapa cara untuk menyimpan *graph* di dalam sistem komputer, diantaranya :

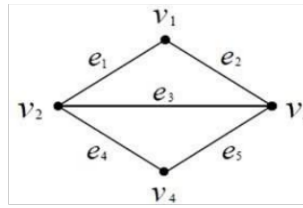
1. Adjacency List: Metode ini menyimpan setiap node pada *graph* sebagai sebuah list yang berisi node lain yang terhubung dengan node tersebut.
2. Adjacency Matrix: Metode ini menyimpan setiap node pada *graph* sebagai sebuah elemen pada matriks, dimana baris dan kolom dari matriks tersebut merepresentasikan node dan hubungan antar node tersebut dinyatakan melalui elemen pada matriks.
3. Incidence Matrix: Metode ini menyimpan setiap node pada *graph* sebagai baris pada matriks dan setiap *edge* sebagai kolom, dimana elemen pada matriks menyatakan hubungan antar node dan *edge*.

Struktur data bergantung pada struktur *graph* dan algoritma yang digunakan untuk memanipulasi *graph*. Struktur data yang biasa digunakan dibedakan menjadi 2, yaitu struktur *linked list* dan matriks (array dimensi 2), meskipun demikian dalam penggunaannya struktur terbaik yang sering digunakan adalah dengan mengkombinasikan keduanya.

#### 6.2.2. Istilah Pada Graph

Terdapat beberapa istilah yang berkaitan dengan *graph*, diantaranya:

1. Vertex : himpunan node / titik pada sebuah *graph*.
2. Edge : himpunan garis yang menghubungkan tiap node / vertex.
3. Adjacent : dua buah titik dikatakan berdekatan (adjacent) jika dua buah titik tersebut terhubung dengan sebuah sisi. Adalah Sisi  $e_3 = v_2v_3$  insident dengan titik  $v_2$  dan titik  $v_3$ , tetapi sisi  $e_3 = v_2v_3$  tidak insident dengan titik  $v_1$  dan titik  $v_4$ . Titik  $v_1$  adjacent dengan titik  $v_2$  dan titik  $v_3$ , tetapi titik  $v_1$  tidak adjacent dengan titik  $v_4$ .



Gambar 6.1 Adjacent pada *graph*

4. *Weight* : Sebuah *graph*  $G = (V, E)$ . *Graph* ini disebut sebuah *graph* berbobot (*weight graph*), apabila terdapat sebuah fungsi bobot bernilai real  $W$  pada himpunan  $E$ ,

$$W : E \rightarrow R \quad (14.3)$$

nilai  $W(e)$  disebut bobot untuk sisi  $e \in E$ . Graf berbobot tersebut dinyatakan pula sebagai  $G = (V, E, W)$ .

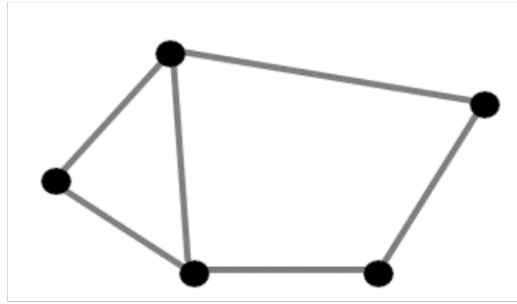
Graf berbobot  $G = (V, E, W)$  dapat menyatakan

- a. Suatu sistem perhubungan udara, di mana
    - $V$  = himpunan kota-kota
    - $E$  = himpunan penerbangan langsung dari satu kota ke kota lain
    - $W$  = fungsi bernilai real pada  $E$  yang menyatakan jarak atau ongkos atau waktu
  - b. suatu sistem jaringan komputer, di mana
    - $V$  = himpunan komputer
    - $E$  = himpunan jalur komunikasi langsung antar dua komputer
    - $W$  = fungsi bernilai real pada  $E$  yang menyatakan jarak atau ongkos atau waktu
5. *Path* : jalur dengan setiap vertex berbeda. Contoh,  $P = D5B4C2A$  Sebuah jalur ( $W$ ) didefinisikan sebagai urutan (tidak nol) vertex dan edge. Diawali origin vertex (vertex awal) dan diakhiri terminus vertex (vertex akhir). Dan setiap 2 garis berurutan adalah series. Contoh,  $W = A1B3C4B1A2$ .
6. *Cycle* atau *Cirkuit* : lintasan yang berawal dan berakhir pada simpul yang sama.

### 6.2.3. Jenis – Jenis *Graph*

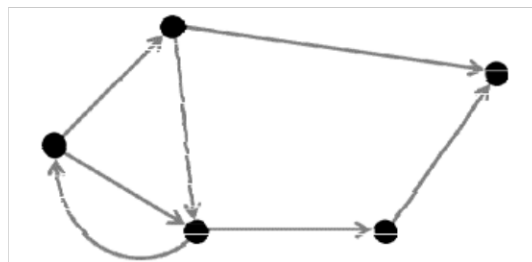
Berikut adalah jenis – jenis *graph*, diantaranya :

1. *Graph* tak berarah (*undirected graph* atau *non-directed graph*) : *graph* yang simpulnya hanya menghubungkan 2 vertex tanpa menunjukkan arah. Pada *graph* ini urutan simpul dalam sebuah busur tidak dipentingkan. Misal busur  $e_1$  dapat disebut busur AB atau BA



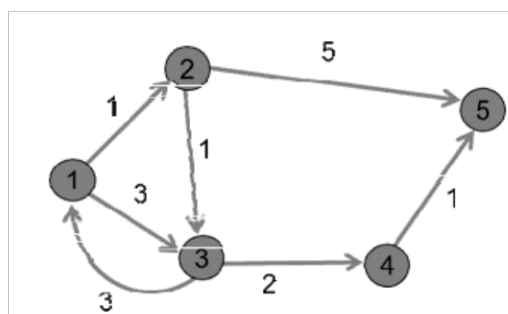
Gambar 6.2 *Graph* tidak berarah

2. *Graph* berarah (*directed graph*) : *graph* yang simpulnya tidak hanya menghubungkan 2 vertex tetapi juga menunjukkan arah. Pada *graph* ini urutan simpul mempunyai arti. Misal busur AB adalah  $e_1$  sedangkan busur BA adalah  $e_8$ .



Gambar 6.3 *Graph* berarah

3. *Graph* Berbobot (*Weighted Graph*) : *graf* yang setiap sisinya diberi sebuah harga bobot.
  - a. Jika setiap busur mempunyai nilai yang menyatakan hubungan antara 2 buah simpul, maka busur tersebut dinyatakan memiliki bobot.
  - b. Bobot sebuah busur dapat menyatakan panjang sebuah jalan dari 2 buah titik, jumlah rata-rata kendaraan perhari yang melalui sebuah jalan, dll.



Gambar 6.4 *Graph* berbobot

#### 6.2.4. Representasi *Graph* dengan Matriks (Array 2 dimensi)

Dalam pemrograman, untuk mengolah data dari suatu *graph*, graf tersebut harus dinyatakan dalam struktur data yang mampu merepresentasikan *graph* tersebut. Dalam hal ini, *graph* harus disajikan dalam bentuk array dan dimensi yang sering disebut matriks.

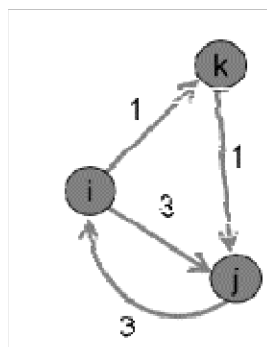
*graph* biasanya digunakan untuk menyelesaikan permasalahan lintasan terpendek. Jika diberikan sebuah *graph* berbobot, masalah lintasan terpendek adalah bagaimana kita mencari sebuah jalur pada *graph* yang meminimalkan jumlah bobot sisi pembentuk jalur tersebut. Terdapat beberapa macam persoalan lintasan terpendek antara lain:

1. Lintasan terpendek antara dua buah simpul tertentu (*a pair shortest path*).
2. Lintasan terpendek antara semua pasangan simpul (*all pairs shortest path*).
3. Lintasan terpendek dari simpul tertentu ke semua simpul yang lain (*single-source shortest path*).
4. Lintasan terpendek antara dua buah simpul yang melalui beberapa simpul tertentu (*intermediate shortest path*).

#### 6.2.5. Algoritma Warshall

Algoritma Floyd-Warshall adalah algoritma untuk menghitung jarak terpendek untuk semua pasangan titik pada sebuah lokasi yang dapat diubah menjadi sebuah graf berarah dan berbobot, yang berupa titik-titik (node/vertex  $V$ ) dan sisi-sisi (edge  $E$ ) serta paling memiliki minimal satu sisi pada setiap titik. Algoritma warshall digunakan untuk menyelesaikan permasalahan jalur terpendek *multi path*.

Pada Algoritma Floyd-Warshall jumlah bobot sisi-sisi pada sebuah jalur adalah bobot jalur tersebut. Sisi pada  $E$  diperbolehkan memiliki bobot negatif, akan tetapi tidak diperbolehkan bagi *graph* ini untuk memiliki siklus dengan bobot negatif. Algoritma ini menghitung bobot terkecil dari semua jalur yang menghubungkan sebuah pasangan titik, dan melakukannya sekaligus untuk semua pasangan titik.



Gambar 6.5 Ilustrasi *graph*

Sebagai ilustrasi pada Gambar 6.5, algoritma melakukan pengecekan apakah beban langsung  $Q(i, j)$  memang lebih kecil daripada beban melalui titik perantara  $Q(i, k) + Q(k, j)$

if  $((Q(i,k)+Q(k,j)) < Q(i,j))$   
 $Q(i,j) \leftarrow Q(i,k)+Q(k,j)$

Seperti pada contoh kasus Gambar 6.4 di atas, langkah-langkah penyelesaian dengan algoritma Warshall sebagai berikut:

1. Representasi matriks beban di bawah ini menjadi array dua dimensi Q.

	1	2	3	4	5
1		1	3	-	-
2	-		1	-	5
3	3	-		2	-
4	-	-	-		1
5	-	-	-	-	

→

Q	1	2	3	4	5
1	M	1	3	M	M
2	M	M	1	M	5
3	3	M	M	2	M
4	M	M	M	M	1
5	M	M	M	M	M

Dimana M adalah big integer.

2. Representasi matriks jalur di bawah ini menjadi array dua dimensi P

	1	2	3	4	5
1		√	√	-	-
2	-		√	-	√
3	√	-		√	-
4	-	-	-		√
5	-	-	-	-	

→

P	1	2	3	4	5
1	0	1	1	0	0
2	0	0	1	0	1
3	1	0	0	1	0
4	0	0	0	0	1
5	0	0	0	0	0

3. Representasi matriks rute di bawah ini menjadi array dua dimensi

	1	2	3	4	5
1		0	0	-	-
2	-		0	-	0
3	0	-		0	-
4	-	-	-		0
5	-	-	-	-	

→

R	1	2	3	4	5
1	M	0	0	M	M
2	M	M	0	M	0
3	0	M	M	0	M
4	M	M	M	M	0
5	M	M	M	M	M

Dimana M adalah big integer.

4. Melakukan pengecekan beban langsung  $Q(1,3) = 3$  dengan beban tak langsung

$$Q(1,1) + Q(1,3) = M+3$$

$$Q(1,2) + Q(2,3) = 2$$

$$Q(1,3) + Q(3,3) = 3+M$$

$$Q(1,4) + Q(4,3) = M+M$$

$$Q(1,5) + Q(5,3) = M+M$$

Sehingga Beban terkecil adalah  $Q(1,3) = 2$

Algoritma warshall untuk beban adalah sebagai berikut :

for k = 1 to n

for i = 1 to n

for j = 1 to n

if  $((Q(i,k) + Q(k,j)) < Q(i,j))$

$Q(i,j) \leftarrow (Q(i,k)+Q(k,j))$

Algoritma warshall untuk jalur adalah sebagai berikut :

for k = 1 to n

for i = 1 to n

for j = 1 to n

$P(i,j) \leftarrow P(i,j) \text{ OR } (P(i,k) \text{ AND } P(k,j))$

Algoritma warshall untuk rute adalah sebagai berikut :

for k = 1 to n

for i = 1 to n

for j = 1 to n

if  $((Q(i,k) + Q(k,j)) < Q(i,j))$

if  $(R(k,j) = 0)$

$R(i,j) \leftarrow k$

else

$R(i,j)=R(k,j)$

### 6.3. PERCOBAAN

1. Buatlah workspace menggunakan Replit.
2. Buatlah project baru Graph1 yang berisi file C++ source untuk pembuatan program sederhana graph dan algoritma warshall

3. Cobalah untuk masing-masing percobaan di bawah

### **Percobaan 1 : Graph dengan matrix**

```
#include <iostream>
#include <vector>

using namespace std;

const int MAX = 100;

int graph[MAX][MAX];
int n;

void addEdge(int x, int y) {
    graph[x][y] = 1;
    graph[y][x] = 1;
}

void displayGraph() {
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        for (int j = 0; j < n; j++) {
            cout << graph[i][j] << " ";
        }
        cout << endl;
    }
}

int main() {
    cout << "Masukan jumlah dimensi array ";
    cin >> n;

    addEdge(0, 1);
    addEdge(0, 2);
    addEdge(1, 2);
```



```
addEdge(2, 3);

displayGraph();

return 0;
}
```

### OUTPUT

Masukan jumlah dimensi array 2

0 1

1 0

```
> g++ -o grafarray grafarray.cpp
> ./grafarray
Masukan jumlah dimensi array 2
0 1
1 0
>
```

### Percobaan 2 : Algoritma Warshall untuk pencarian jalur terpendek multipath

```
#include <iostream>
#include <cstring>

using namespace std;

const int N = 100;
int dist[N][N];

void floydWarshall(int n)
{
    for (int k = 0; k < n; k++)
    {
        for (int i = 0; i < n; i++)
        {
            for (int j = 0; j < n; j++)
            {
                if (dist[i][k] + dist[k][j] < dist[i][j])
                {
```

```

        dist[i][j] = dist[i][k] + dist[k][j];
    }
}
}
}

int main()
{
    int n;
    cout << "Masukkan jumlah node pada graph: ";
    cin >> n;
    memset(dist, 0x3f, sizeof dist);
    for (int i = 0; i < n; i++)
    {
        dist[i][i] = 0;
    }
    cout << "Masukkan jarak antar node: ";
    cin >> n;
    for (int i = 0; i < n; i++)
    {
        for (int j = 0; j < n; j++)
        {
            int w;
            cin >> w;
            dist[i][j] = w;
        }
    }
    floydWarshall(n);
    cout << "Hasil jalur terpendek antar node: " << endl;
    for (int i = 0; i < n; i++)
    {
        for (int j = 0; j < n; j++)
        {

```

```

        cout << dist[i][j] << " ";
    }
    cout << endl;
}
return 0;
}

```

### OUTPUT

Masukkan jumlah node pada graph: 3

Masukkan jarak antar node: 2

1

2

3

4

Hasil jalur terpendek antar node:

1 2

3 4

```

Masukkan jumlah node pada graph: 3
Masukkan jarak antar node: 2
1
2
3
4
Hasil jalur terpendek antar node:
1 2
3 4

```

## 6.4. TUGAS DAN LATIHAN

Buatlah program C++ yang menghasilkan output seperti dibawah ini!

Masukkan Jumlah Kota : 4	Cost Element Baris ke-: 4
Nilai Cost Matrix	3
Cost Element Baris ke-: 1	1
0	5
4	0
1	
3	
Cost Element Baris ke-: 2	Cost List :
4	0      4      1      3
0	4      0      2      1
2	1      2      0      5
1	3      1      5      0
Cost Element Baris ke-: 3	Jalur Terpendek :
1	1--->3--->2--->4--->1
2	
0	Minimum Cost : 7
5	

Gambar 6.6 Soal nomor 1