ANALISA PENYELESAIAN TUGAS BESAR MATAKULIAH ANALISA DAN DESAIN ALGOTIMA

STUDI KASUS TRAVELLING SALESMAN PROBLEM (TSP)

Disusun untuk Memenuhi Matakuliah Analisa dan Desain Algoritma Yang dibimbing oleh Bapak Agusta Rakhmat Taufani, S.T., M.T.



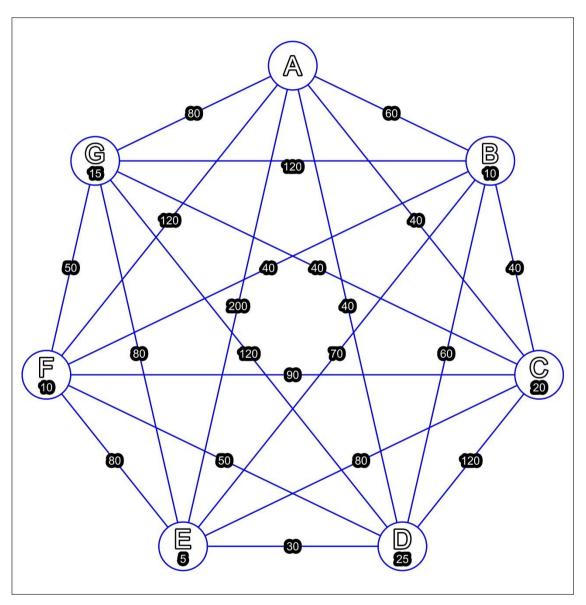
Oleh:

SABRI SANGJAYA 160535611819 MUHAMMAD RIZAL R 160535611857 NIENDHITTA TAMIA LASSELA 160535611823

> S1 TEKNIK INFORMATIKA 2016 OFFERING B

UNIVERSITAS NEGERI MALANG FAKULTAS TEKNIK JURUSAN TEKNIK ELEKTRO NOVEMBER 2018 Traveling Salesman Problem (TSP) adalah permasalahan yang sudah cukup tua di dunia optimasi. Pada kasus ini seorang dokter ditugaskan untuk memberikan obat kepada masingmasing lokasi grouppies tersebut. Algoritma greedy merupakan metode yang paling populer untuk memecahkan persoalan optimasi. Persoalan optimasi (optimization problems): persoalan yang menuntut pencarian solusi optimum. Persoalan optimasi ada dua macam: Maksimasi (maximization) dan Minimasi (minimization). Dalam kasus ini adalah minimasi.

Karena ada waktu tempuh dan waktu penyembuhan maka masalah tersebut bisa direpresentasikan sebagai Weighted Graph dan karena bobot perjalanan pulang dan pergi dari suatu kota sama maka menggunakan undirected graph



Gambar 1 Graph Waktu Tempuh dan Waktu Penyembuhan

	A	В	C	D	E	F	G
A	0	60	40	40	200	120	80
В	60	0	40	60	70	40	120
C	40	40	0	120	80	90	40
D	40	60	120	0	30	50	120
E	200	70	80	30	0	80	80
F	120	40	90	50	80	0	50
G	80	120	40	120	80	50	0

Tabel 1 Matriks Waktu Tempuh

No.	Lokasi	Groupies	Waktu Penyembuhan(menit)			
1	В	2	10			
2	С	4	20			
3	D	5	25			
4	Е	1	5			
5	F	2	10			
6	G	3	15			

Tabel 2- Tabel Waktu Penyembuhan

Penyelesaian Algoritma Greedy

Algoritma Greedy adalah algoritma yang memecahkan masalah langkah per langkah; pada setiap langkah:

- mengambil pilihan yang terbaik yang dapat diperoleh pada saat itu tanpa memperhatikan konsekuensi ke depan (prinsip "take what you can get now!") maka pada setiap langkah akan mengambil waktu tempuh dan penyembuhan paling cepat/sedikit.
- berharap bahwa dengan memilih optimum lokal pada setiap langkah akan berakhir dengan optimum global

Kota = Waktu Tempuh + Waktu Penyembuhan

1.
$$B = 60 + 10 | C = 40 + 20 | D = 40 + 25 | E = 200 + 5 | F = 120 + 10 | G = 80 + 15 |$$

 $B = 70 | C = 60 | D = 65 | E = 205 | F = 130 | G = 95 |$
Pilih C

2.
$$B = 40 + 10 |D = 120 + 25 |E = 80 + 5 |F = 90 + 10 |G = 40 + 15 |$$

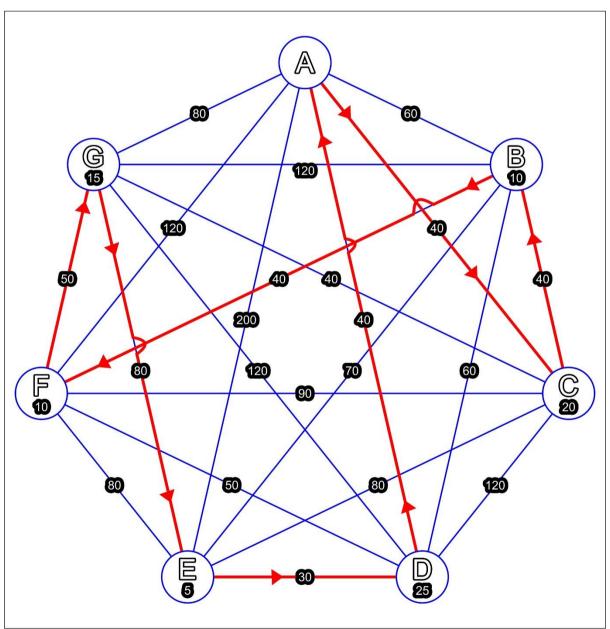
 $B = 50 |D = 145 |E = 85 |F = 100 |G = 55 |$
Pilih B

5.
$$D = 120 + 25 |E = 80 + 5|$$

 $D = 145 |E = 85|$
Pilih E

7. Kembali ke A

Maka Rute dari algoritma greedy adalah ['A', 'C', 'B', 'F', 'G', 'E', 'D', 'A'] Waktu Total : 405



Gambar 2 - Graph Greedy Algorithm

Pseudocode Algoritma Greedy

```
INPUT start, kota, groupy
 2.
       Rute = []
 3.
       Waktutempuh = 0
 4.
       Kotasekarang = start
 5.
       Tambahkan nilai start pada rute
       FOR i=1 to jumlah kota +1
 6.
               tempKota.nama = empty
 7.
 8.
               tempKota.waktu = empty
 9.
               FOREACH tetangga in Kotasekarang
 10.
                        IF tetangga not Kotasekarang and tetangga not in rute
 11.
                        and iumlahKota not equal iumlahRute
 12.
                                IF tempKota.waktu not empty
 13.
                                        IF tempKota.waktu greater than
 14.
                                        (tetangga.waktupenyembuhan + tetangga.waktuperjalanan)
 15.
                                                tempKota.waktu = (tetangga.waktupenyembuhan +
 16.
                                                                         tetangga.waktuperjalanan)
 17.
                                                tempKota.nama = tetangga.nama
                                        ENDIF
 18.
                                ELSE
 19.
 20.
                                        tempKota.waktu = (tetangga.waktupenyembuhan +
 21.
                                                                 tetangga.waktuperjalanan)
 22.
                                        tempKota.nama = tetangga.nama
                                ENDIF
 23.
 24.
                        ENDIF
 25.
               END
 26.
               IF jumlahKota equal jumlahRute
                        tempKota.waktu = kotaSekarang[start].waktuperjalanan
 27.
 28.
                        tempKota.nama = start
 29.
               ENDIF
 30.
               Tambahkan tempKota pada rute
 31.
               Kotasekarang = tempKota.nama
               Waktutempuh = Waktutempuh + tempKota.waktu
 32.
 33.
       END
Baris 1-5
                merupakan inisialisasi
```

Baris 7 – 25 merupakan misiansasi Baris 7 – 25 merupakan proses perulangan untuk menambahkan rute sebanyak jumlah kota merupakan proses mencari nilai terkecil dengan membandingkan masing masing nilai dari waktu perjalanan ditambah waktu penyembuhan menggunakan sequential search

Baris 26 – 29 merupakan proses penambahan rute kembali dari kota terakhir ke kota awal

Dapat dilihat pada pseudocode mengandung looping sejumlah n di dalam looping sejumlah n maka notasi Big-O adalah (N^2) .

Penyelesaian Bruteforce

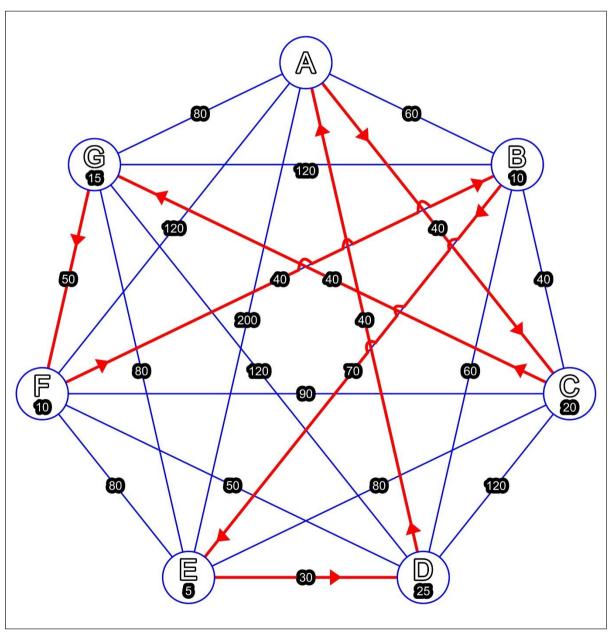
Probabilitas Bruteforce yaitu Permutasi dari N={A,B,C,D,E,F,G}=7 karena A adalah lokasi/awal dan akhir yang pasti maka menjadi 6 faktorial maka terdapat 720 kemungkinan yang dihasilkan dari bruteforce

Δ	X	Y	X	X	Y	Y	Δ
11	/ 1	/ 1	/ 1	/ 1	<i>1</i> 1	<i>2</i> X	11

$$(7-1)! = 720$$

Dari 720 kemungkinan muncul Solusi Teratas dari Bruteforce yaitu:

['A', 'C', 'G', 'F', 'B', 'E', 'D', 'A'] Waktu Total: 395



Gambar 4 Graph Bruteforce Algorithm

#1:['A', 'C', 'G', 'F', 'B', 'E', 'D', 'A'] Waktu Total: 395
2 : ['A', 'D', 'E', 'B', 'F', 'G', 'C', 'A'] Waktu Total : 395
3 : ['A', 'C', 'B', 'F', 'G', 'E', 'D', 'A'] Waktu Total : 405
4 : ['A', 'D', 'E', 'G', 'F', 'B', 'C', 'A'] Waktu Total : 405
5 : ['A', 'B', 'C', 'G', 'F', 'E', 'D', 'A'] Waktu Total : 425

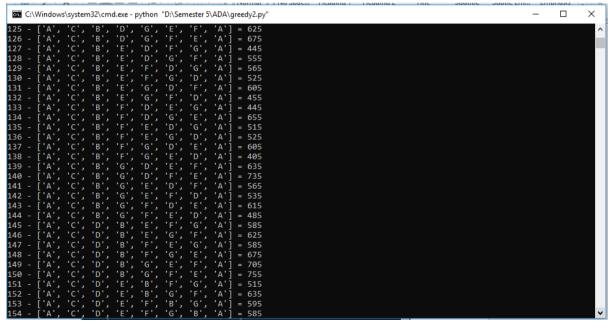
Tabel 3Urutan Solusi Teratas

Kesimpulan

Penggunaan algoritma greedy memberikan solusi yang mendekati nilai optimum dalam waktu yang cukup cepat. Optimum global yang dihasilkan greedy belum tentu merupakan solusi optimum (terbaik), tetapi sub-optimum atau pseudo-optimum.

#1:['A', 'C', 'G', 'F', 'B', 'E', 'D', 'A'] Waktu Total: 395
2 : ['A', 'D', 'E', 'B', 'F', 'G', 'C', 'A'] Waktu Total : 395
#3: ['A', 'C', 'B', 'F', 'G', 'E', 'D', 'A'] Waktu Total: 405
4 : ['A', 'D', 'E', 'G', 'F', 'B', 'C', 'A'] Waktu Total : 405
5 : ['A', 'B', 'C', 'G', 'F', 'E', 'D', 'A'] Waktu Total : 425

Dapat dilihat bahwa algoritma greedy tidak menghasilkan solusi terbaik , masih ada 2 solusi yang lebih efektif. Pada bruteforce solusi greedy muncul pada kombinasi ke 138 dari 720



Gambar 5 Urutan Solusi Greedy pada Bruteforce

Daftar Rujukan

 $Github\ \hbox{-}\ Simon\ Westphahl.\ \hbox{``TSP brute-force solution''}.\ 2\ November\ 2018.$

https://gist.github.com/westphahl/432876

Stackoverflow – Albert Rothman. "Basic Greedy Search in Python". 4 November 2018.

https://stackoverflow.com/questions/41749254/basic-greedy-search-in-python