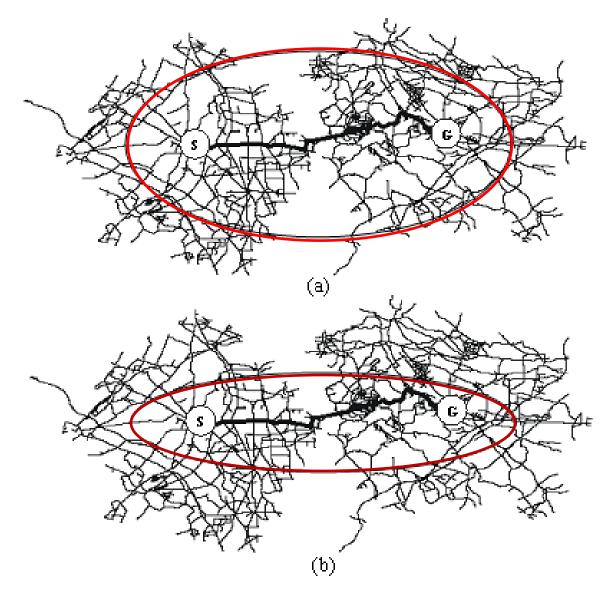
# Searching Mesin Learning

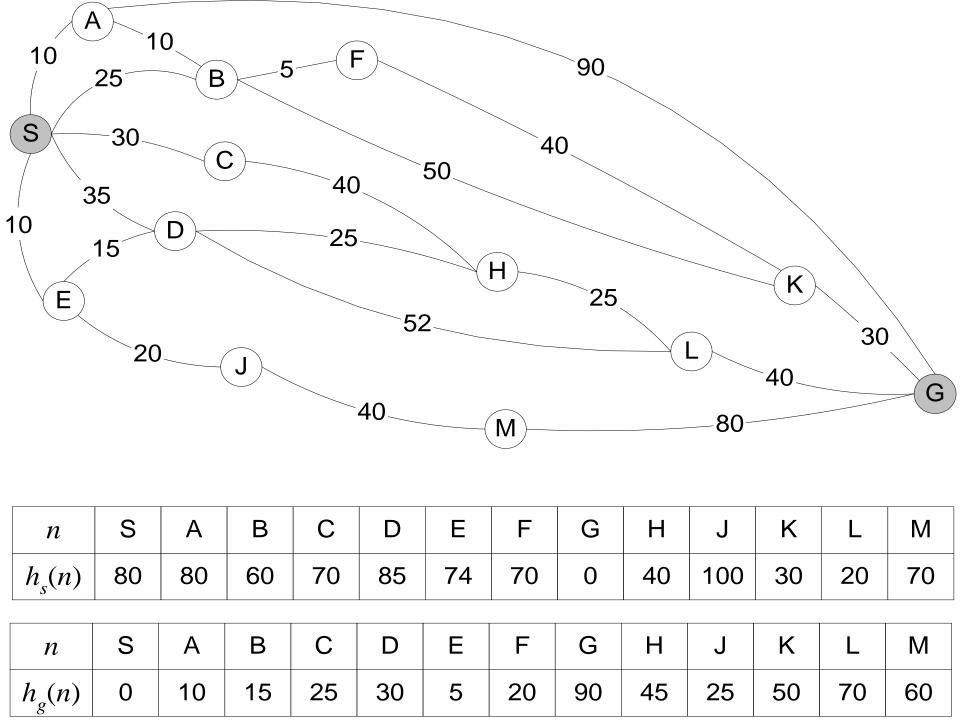
## Bi-directional A\* (BDA\*)

## Bi-directional A\* (BDA\*)

- Algoritma A\* dari dua arah: simpul asal dan tujuan.
- Pencarian dihentikan jika BestNode dari simpul asal telah berada di dalam CLOSED dari simpul tujuan. Cek apakah harus mengganti parent dari BestNode tersebut dari arah simpul tujuan.
- Atau sebaliknya, pencarian dihentikan jika
   BestNode dari simpul tujuan telah berada di
   dalam CLOSED dari simpul asal. Cek apakah harus
   mengganti parent dari BestNode tersebut dari
   arah simpul asal.

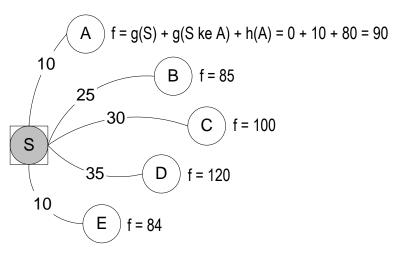


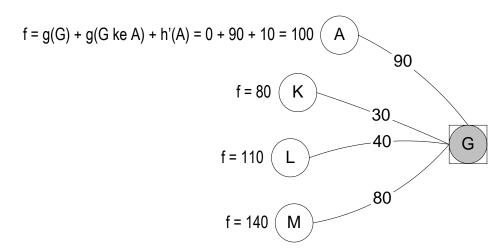
Area pencarian yang dilakukan oleh BDA\* (b) lebih sempit dibandingkan dengan area pencarian A\* (a).



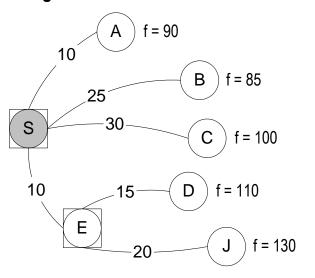
#### Pencarian Maju (dari S ke G)

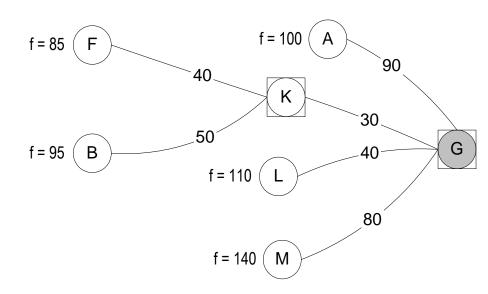
#### Pencarian Mundur (dari G ke S)



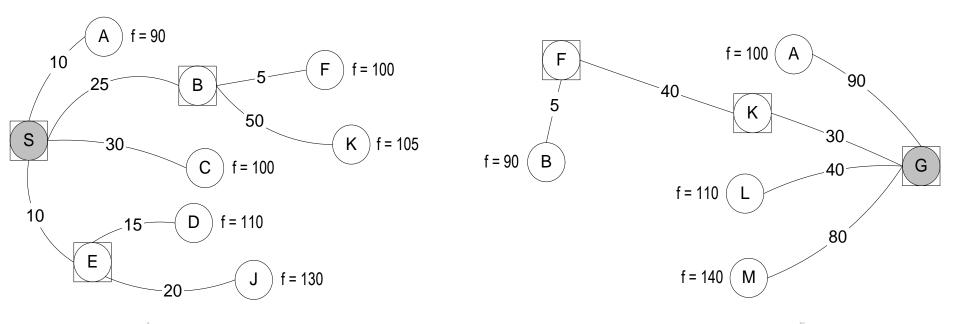


n	S	Α	В	С	D	Е	F	G	Н	J	К	L	М
$h_s(n)$	80	80	60	70	85	74	70	0	40	100	30	20	70
n	S	Α	В	С	D	Е	F	G	Н	J	K	L	М
$h_g(n)$	0	10	15	25	30	5	20	90	45	25	50	70	60



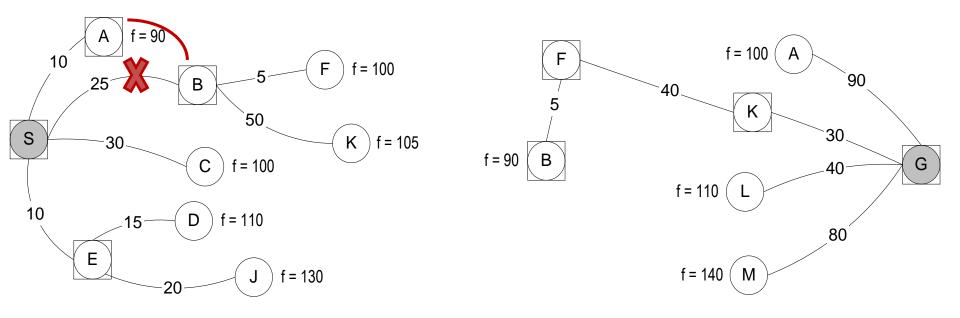


n	S	Α	В	С	D	Е	F	G	Н	J	K	L	М
$h_s(n)$	80	80	60	70	85	74	70	0	40	100	30	20	70
12	S	Λ	В	С	D	Е	F	G	Н		K	1	М
n	3		Ь				'	0	''	J	K		IVI
$h_g(n)$	0	10	15	25	30	5	20	90	45	25	50	70	60



n	S	Α	В	С	D	Е	F	G	Н	J	K	L	М
$h_s(n)$	80	80	60	70	85	74	70	0	40	100	30	20	70
n	S	Α	В	С	D	Е	F	G	Н	J	K	L	М
$h_g(n)$	0	10	15	25	30	5	20	90	45	25	50	70	60

n	S	Α	В	С	D	Е	F	G	Н	J	К	L	М
$h_s(n)$	80	80	60	70	85	74	70	0	40	100	30	20	70
n	S	Α	В	С	D	Е	F	G	Н	J	K	L	М
$h_g(n)$	0	10	15	25	30	5	20	90	45	25	50	70	60



Rute: S-A-B-F-K-G

Total Biaya = 95
Biaya optimal = 95

## BDA\*

- Cari suksesor dari B yang sudah ada di dalam CLOSEDs. A adalah suksesor dari B dan berada di dalam CLOSEDs.
- g(S,B) melalui A lebih kecil daripada g(S,B) langsung, maka parent dari B diubah (dari S manjadi A)
- Nilai g dan f pada B juga diubah.
- Hasil penelusuran balik menghasilkan S-A-B-F-K-G dengan total jarak = 95.
- BDA\* adalah complete dan optimal.

Modified Bi-directional A\* (MBDA\*)

## Modified Bi-directional A\* (MBDA\*)

 Fungsi heuristik untuk simpul n pada pencarian maju (dari S ke G):

$$f = g(S,n) + \frac{1}{2} [h_s(n) - h_g(n)]$$

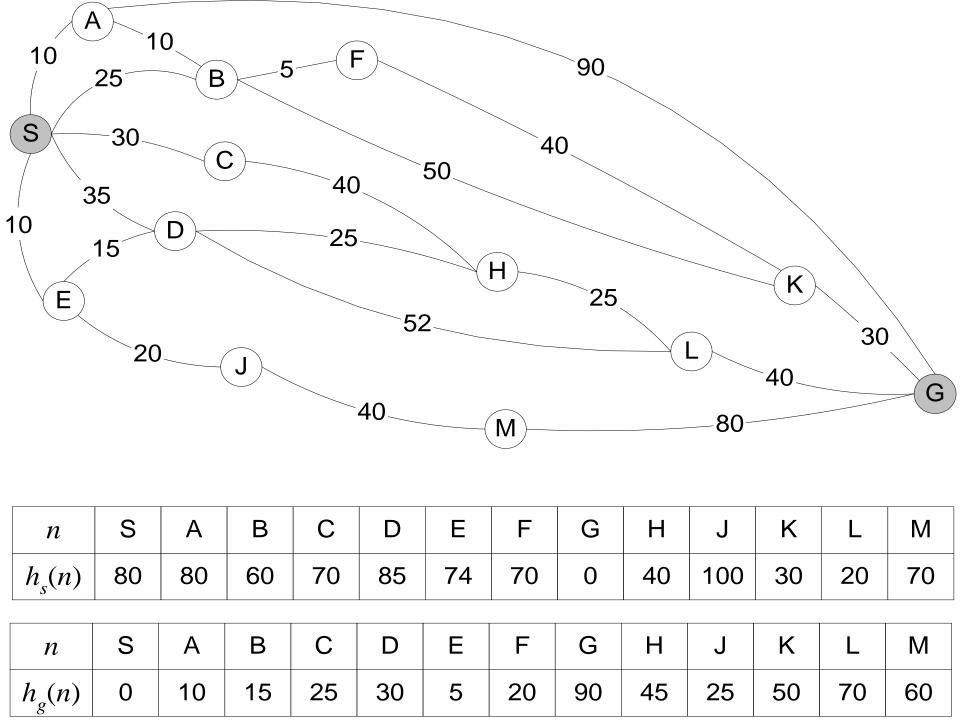
 Fungsi heuristik untuk simpul n pada pencarian mundur (dari G ke S):

pencarian mundur (dari G ke S):  

$$f = g(G,n) + \frac{1}{2} \left[ h_g(n) - h_s(n) \right]$$

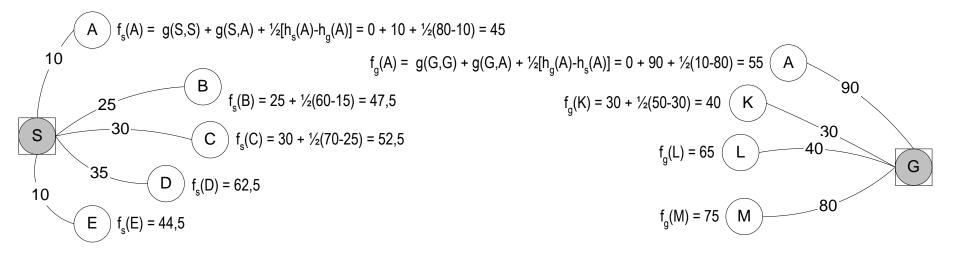
# Modified Bi-directional A\* (MBDA\*)

- S : simpul asal atau *initial state*
- G : simpul tujuan atau *goal state*
- g(S,n): biaya sebenarnya dari S ke n
- g(G,n): biaya sebenarnya dari G ke n
- $h_s(n)$ : biaya perkiraan dari n ke G
- $h_g(n)$  : biaya perkiraan dari n ke S

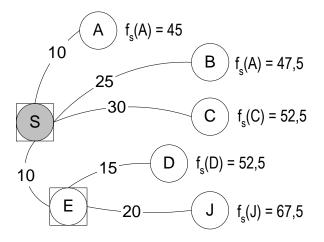


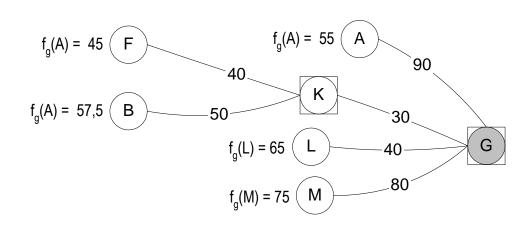
#### Pencarian Maju (dari S ke G)

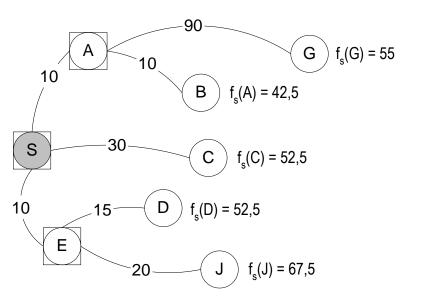
#### Pencarian Mundur (dari G ke S)

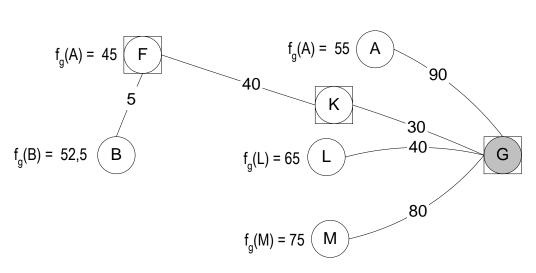


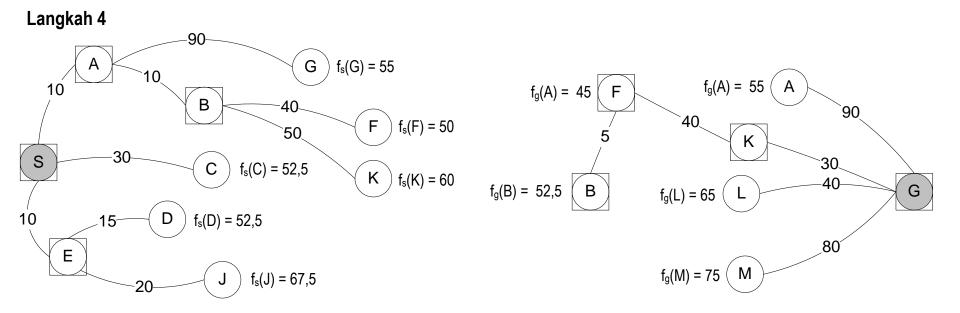
n	S	Α	В	С	D	Е	F	G	Н	J	К	L	М
$h_s(n)$	80	80	60	70	85	74	70	0	40	100	30	20	70
n	S	Α	В	С	D	Е	F	G	Н	J	K	L	М
$h_g(n)$	0	10	15	25	30	5	20	90	45	25	50	70	60











Rute: S-A-B-F-K-G

Total Biaya = 95
Biaya optimal = 95

## MBDA\*

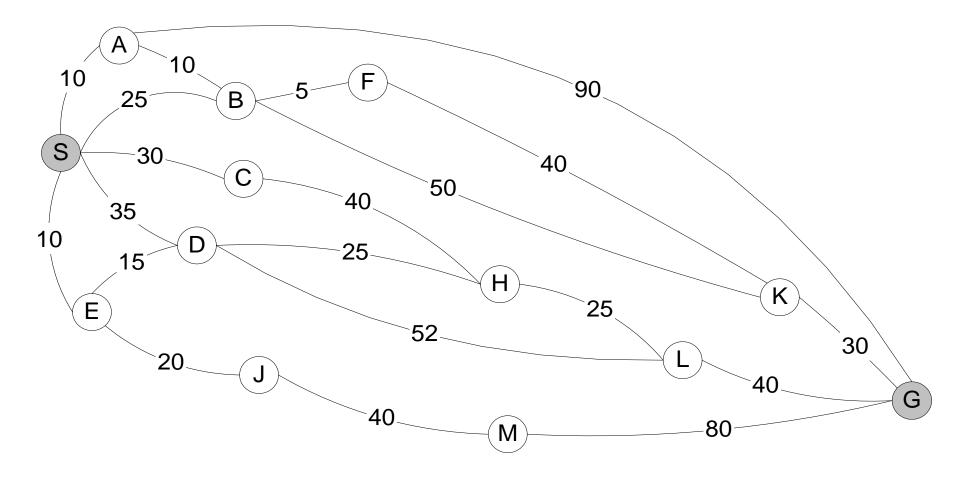
 Eksperimen yang dilakukan Tetsuo Shibuya terhadap jaringan jalan sesungguhnya (actual road network) di Tokyo membuktikan bahwa jumlah simpul yang dibangkitkan oleh MBDA\* adalah setengah dari jumlah simpul yang dibangkitkan oleh A\* [TET97].

## Dynamic Weighting A\* (DWA\*)

## Dynamic Weighting A\* (DWA\*)

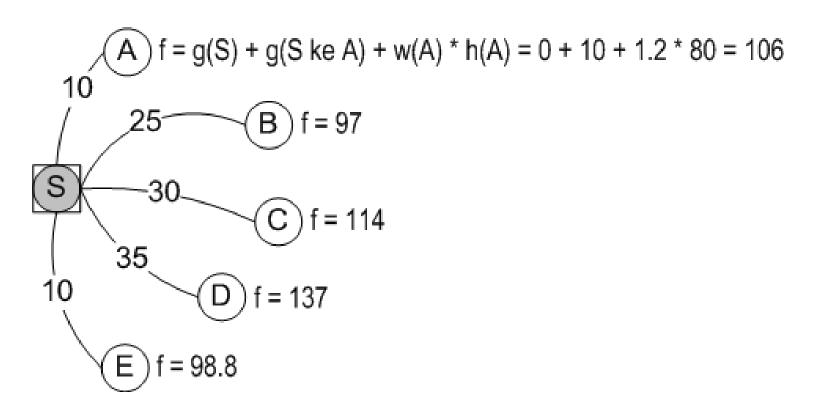
- Fungsi heuristik *h diberi* bobot dinamis.
- Pada awal iterasi, lebih baik pencarian dilakukan ke arah mana saja.
- Tetapi, ketika *goal* sudah dekat, barulah pencarian difokuskan ke arah *goal*.
- Fungsi heuristik yang digunakan

$$f(n) = g(n) + w(n) * h(n)$$

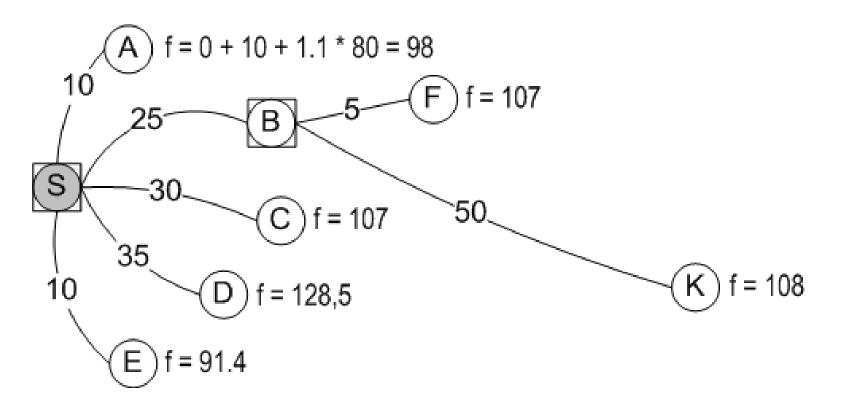


n	S	Α	В	С	D	Е	F	G	Н	J	K	L	М
h(n)	80	80	60	70	85	74	70	0	40	100	30	20	70

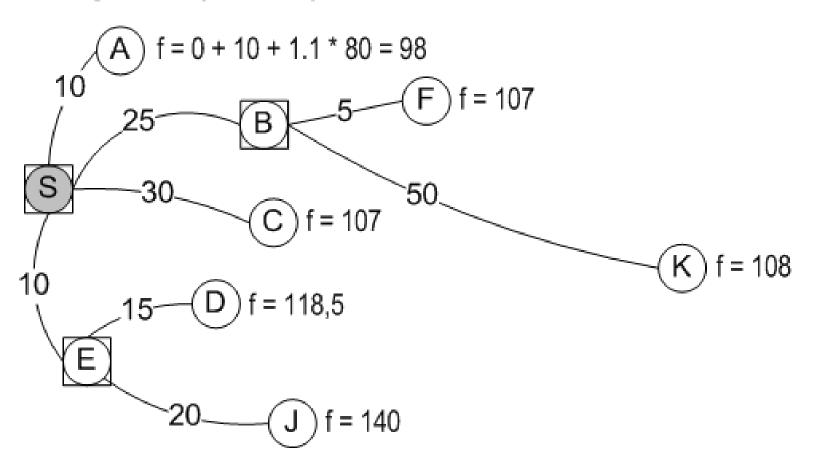
#### Langkah 1 (w = 1.2)



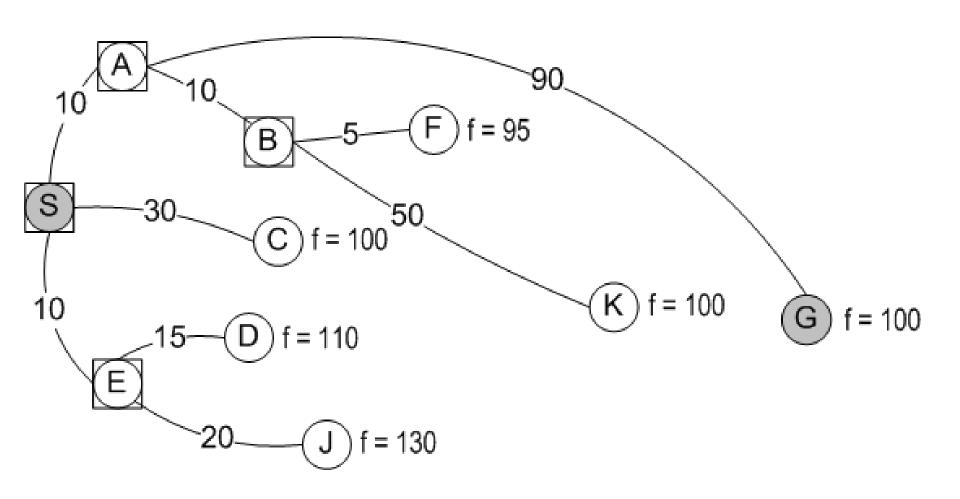
### Langkah 2 (w = 1.1)



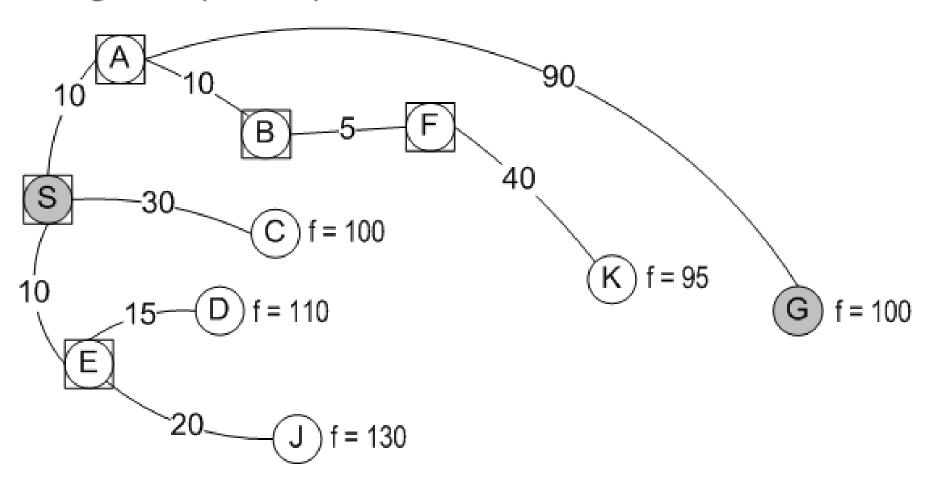
### Langkah 3 (w = 1.1)



## Langkah 4 (w = 1.0)



## Langkah 5 (w = 1.0)

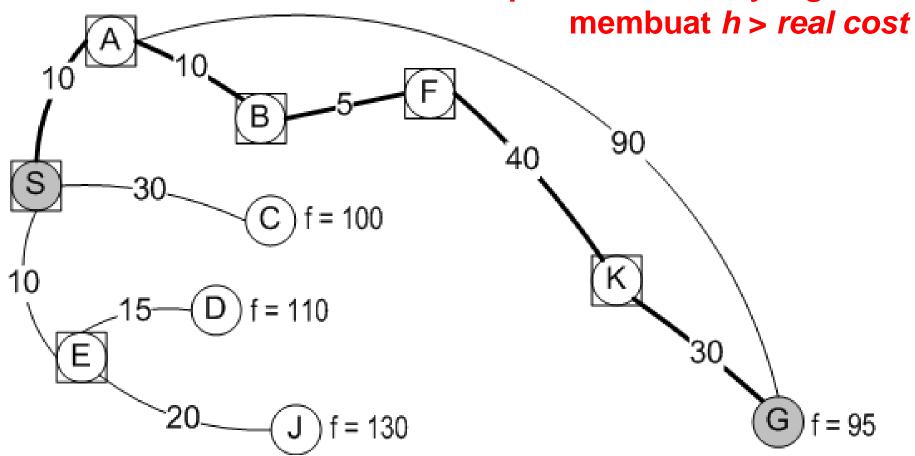


**Total Biaya = 95** 

Biaya optimal = 95

Langkah 6 (w = 1.0)

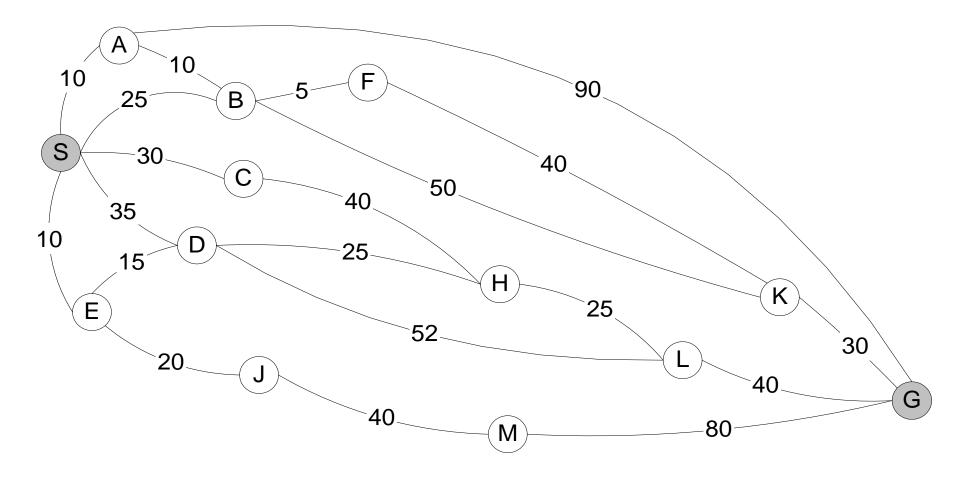
DWA optimal untuk w yang tidak membuat h > real cost



## Beam A\* (BA\*)

## Beam $A^*$ (BA\*)

- Membatasi jumlah simpul yang bisa disimpan di dalam OPEN.
- Ketika jumlah simpul di OPEN sudah melebihi batas tertentu, maka simpul dengan nilai f terbesar akan dihapus.
- Sedangkan jumlah simpul di CLOSED tidak dibatasi karena tidak boleh dihapus (untuk backtrack).
- Dengan membatasi jumlah simpul di OPEN, maka pencarian menjadi lebih terfokus seperti sinar (beam).



n	S	Α	В	С	D	Е	F	G	Н	J	K	L	М
h(n)	80	80	60	70	85	74	70	0	40	100	30	20	70

## Beam $A^*$ (BA\*)

- Pada kasus ini, misalkan jumlah simpul maksimum yang bisa disimpan di dalam OPEN adalah 4.
- Bagaimana BA\* menemukan solusi?

A 
$$f = g(S) + g(S \text{ ke A}) + h(A) = 0 + 10 + 80 = 90$$

10

25

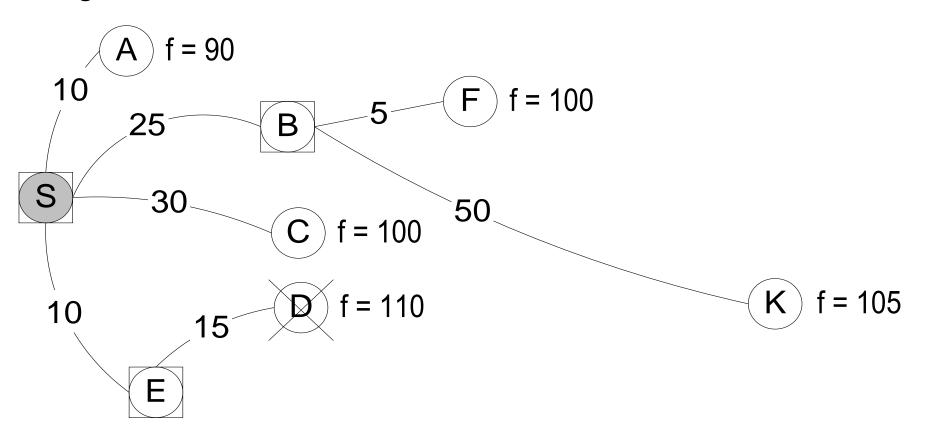
B  $f = 85$ 

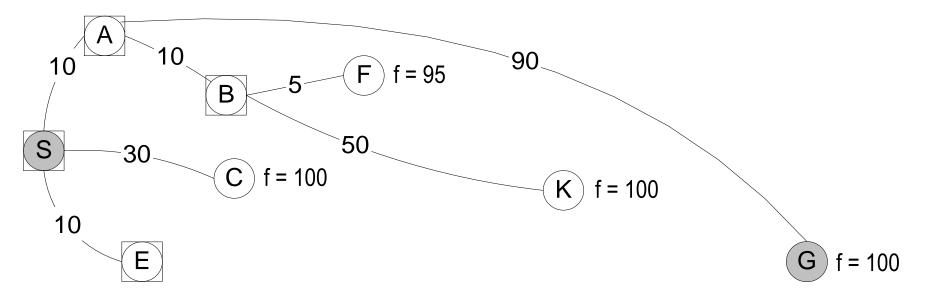
C  $f = 100$ 

E  $f = 84$ 

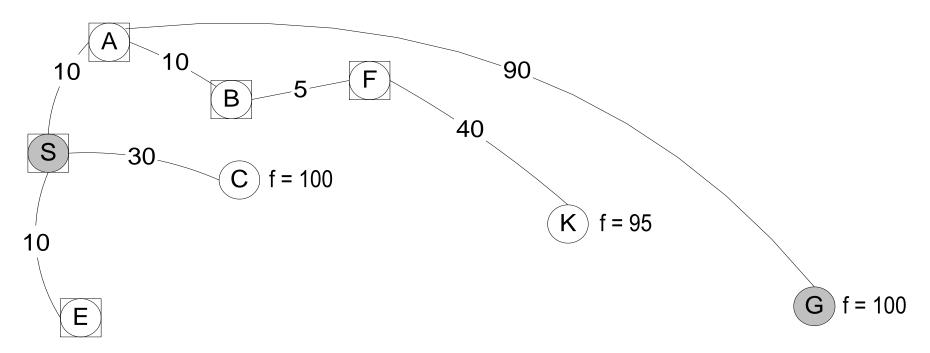
A 
$$f = 90$$
10
25
B  $f = 85$ 

S
30
C  $f = 100$ 
15
D  $f = 110$ 

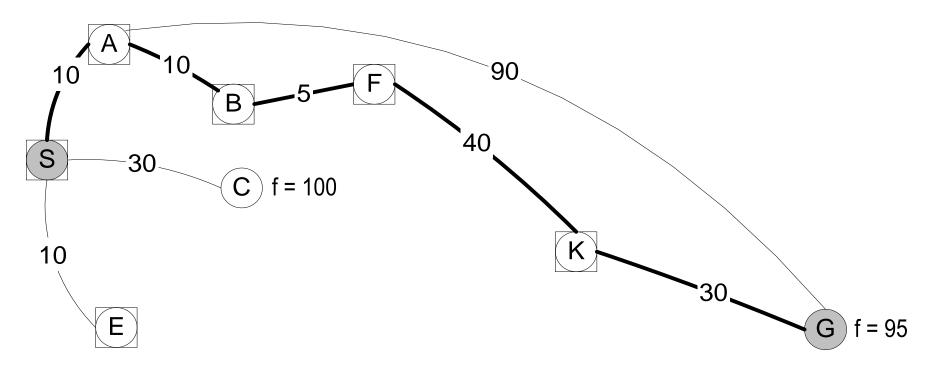




#### Langkah 5



#### Langkah 6



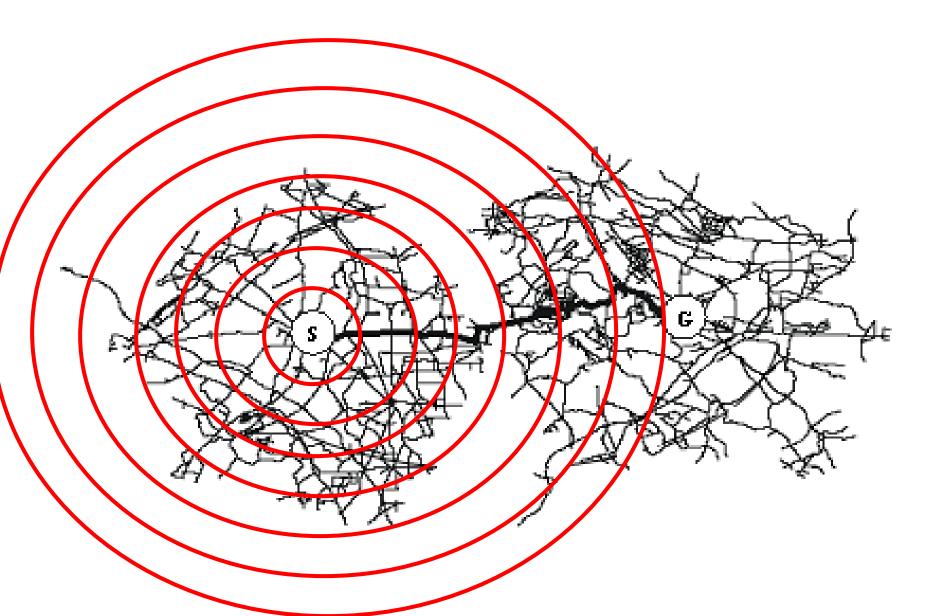
Total Biaya = 95
Biaya optimal = 95

Optimal jika kapasitas OPEN mencukupi

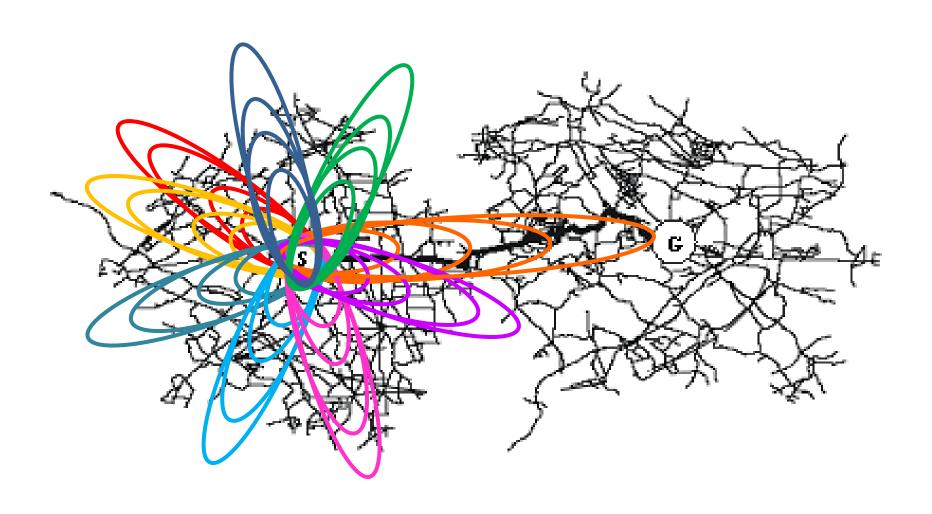
#### Beam $A^*$ (BA\*)

- Bagaimana menentukan jumlah simpul maksimum yang bisa disimpan di dalam OPEN
   ?
- Jika penentuannya kurang tepat, BA\* mungkin tidak complete dan tidak optimal

## Breadth-First Search (BFS)



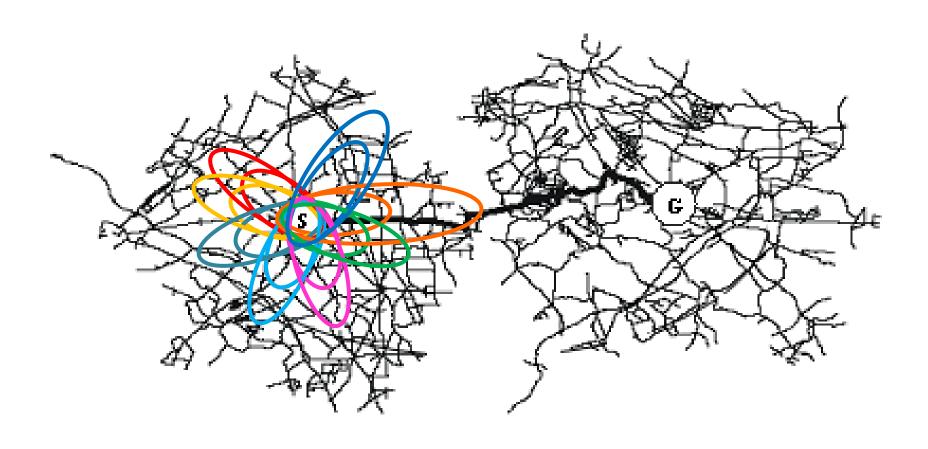
# Depth-First Search (DFS) - Worst-Case

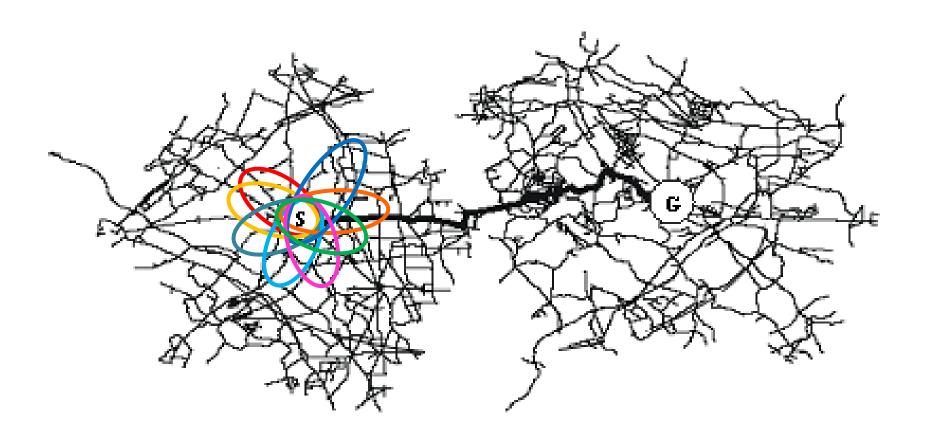


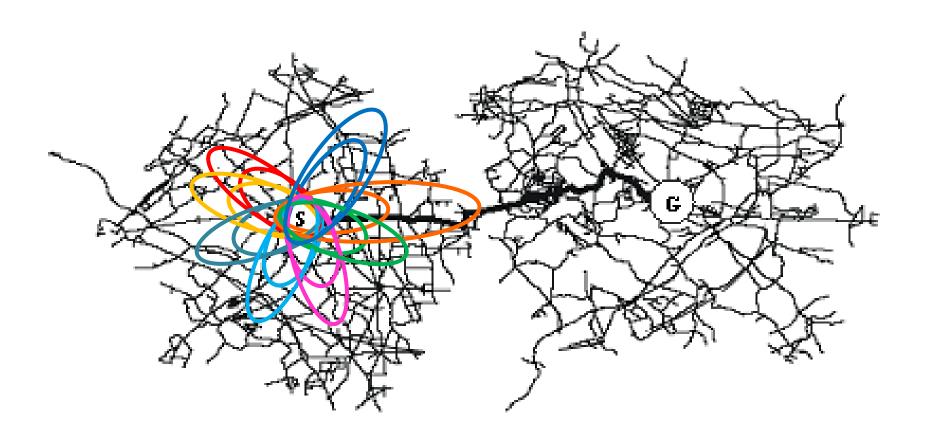
## Depth-First Search (DFS) - Best-Case

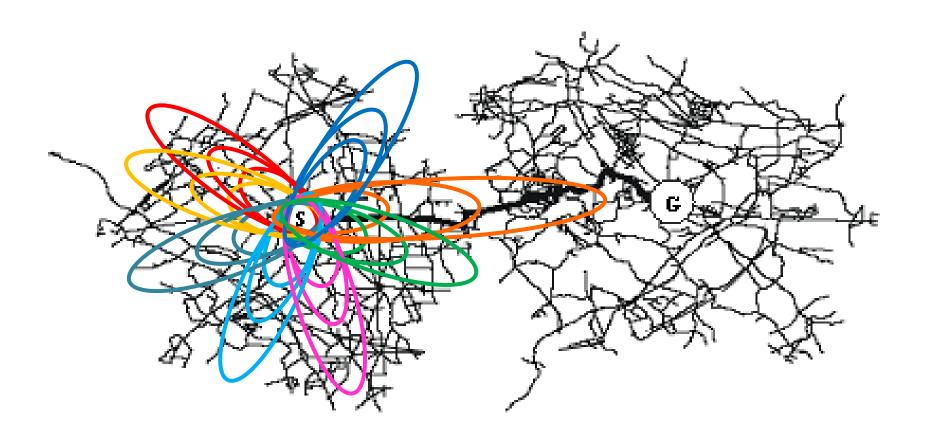


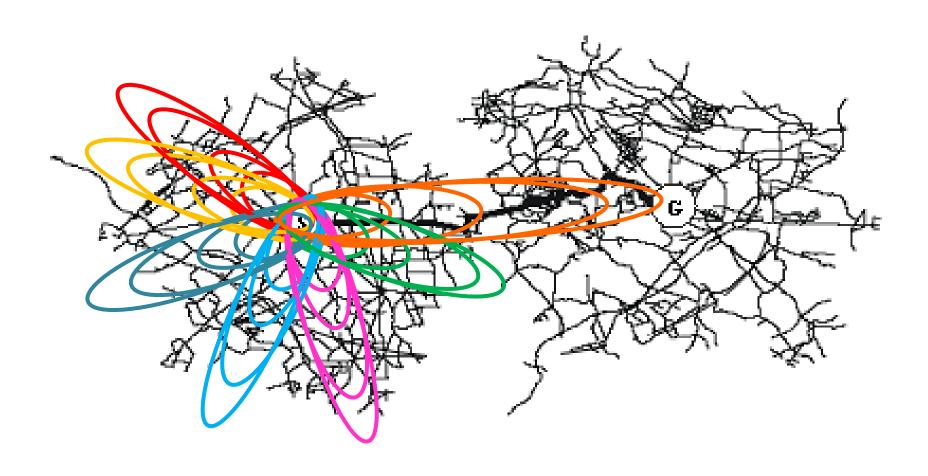
## Depth Limited Search (DLS): L = 2



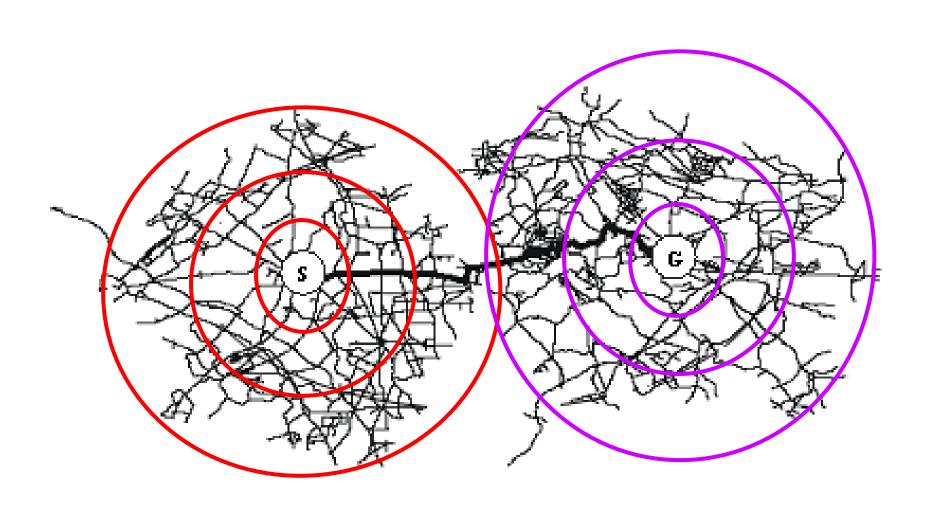




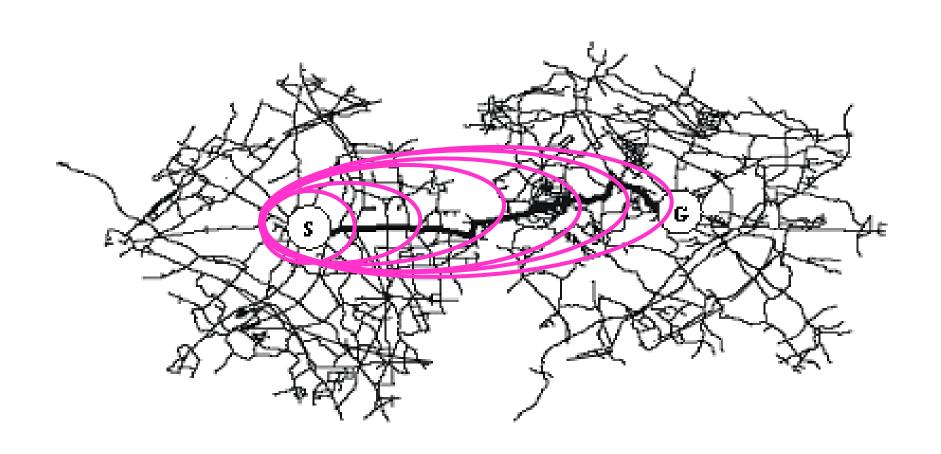




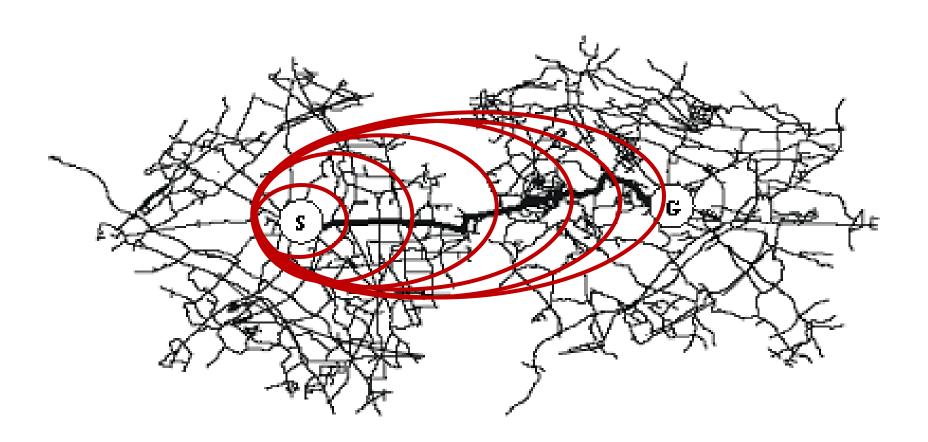
## Bi-directional Search (BDS)



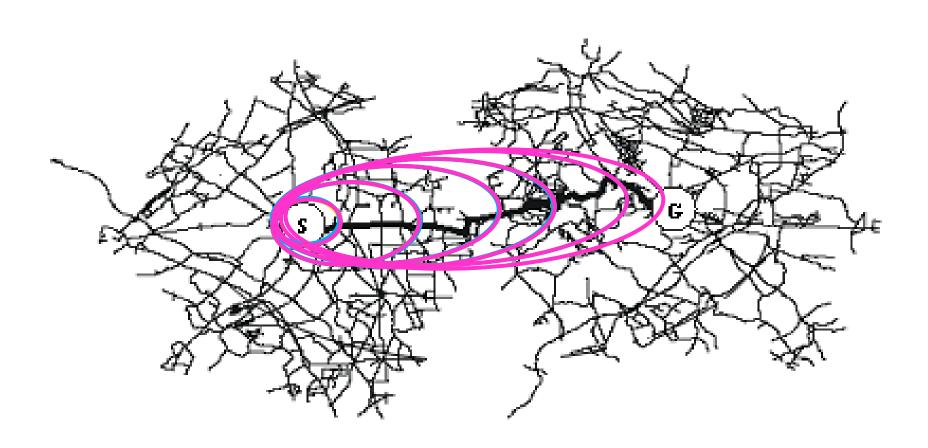
# **Greedy Best First Search**



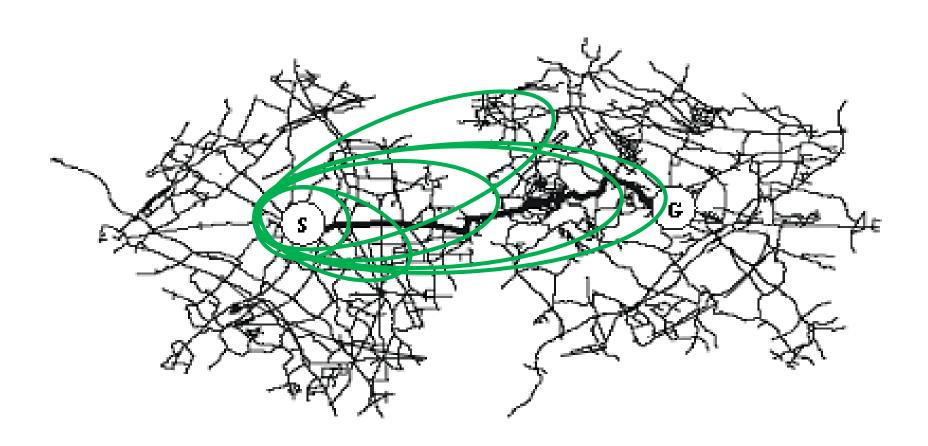
#### **A**\*



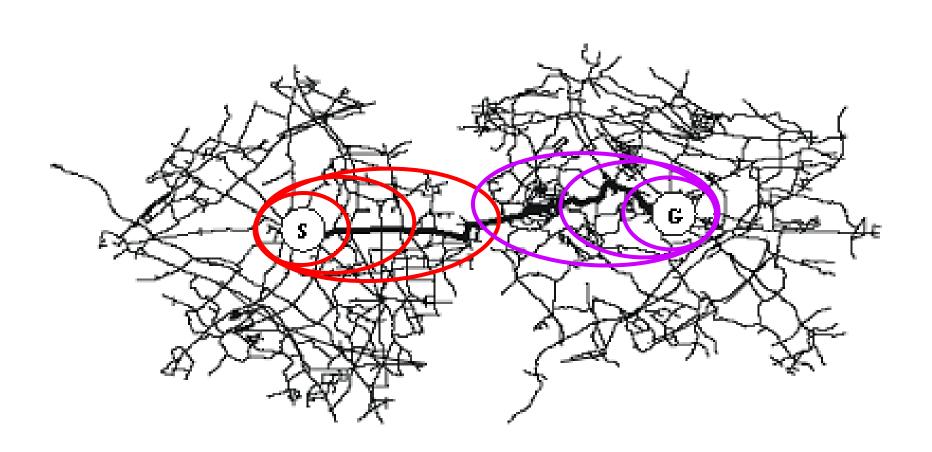
# IDA\*



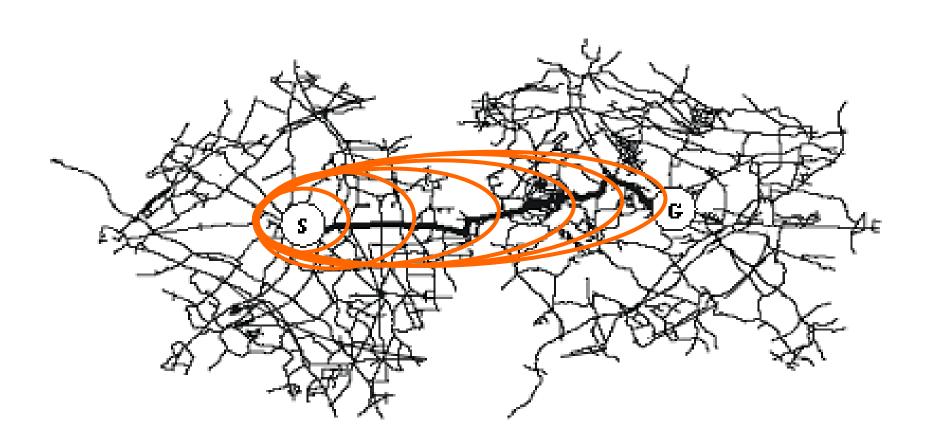
# SMA\*



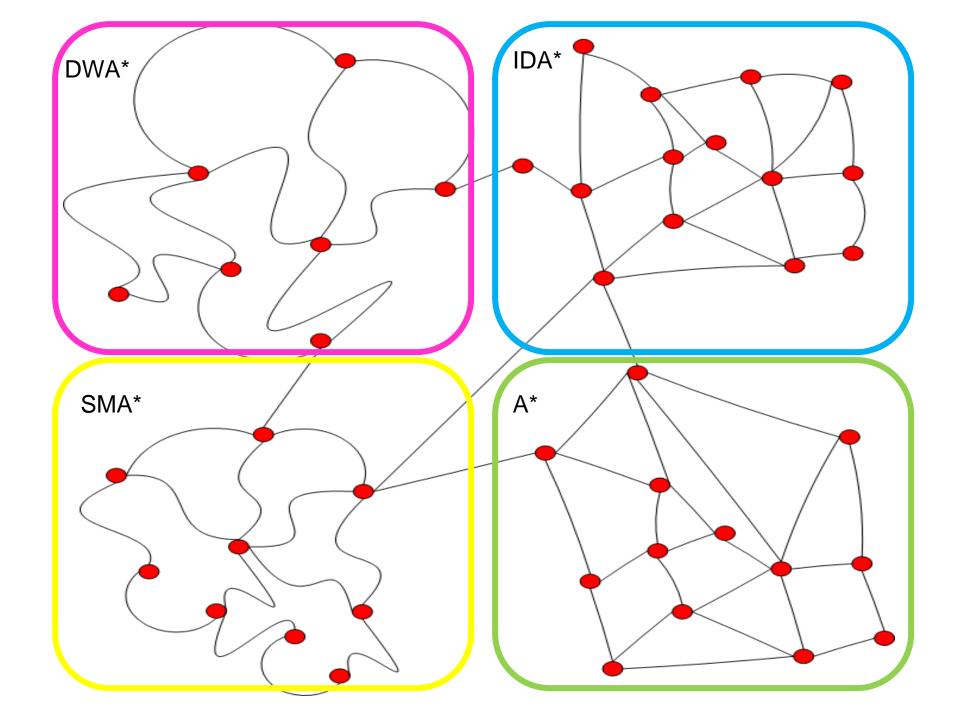
## MBDA\*



# Beam A\*







#### Real world

- Mobile Navigation Systems
- Vehicle Routing Problems
- Search Engines
- Games





