

Kecerdasan Buatan

Algoritma Pencarian Heuristik

Oleh Politeknik Elektronika Negeri Surabaya
2017



Politeknik Elektronika Negeri Surabaya
Departemen Teknik Informatika dan Komputer

Heuristic Search

- Best First Search
- A*
- Hill climbing
- Branch and Bound
- Dynamic Programming

Tujuan Instruksi Umum

Mahasiswa memahami filosofi Kecerdasan Buatan dan mampu menerapkan beberapa metode Kecerdasan Komputasional dalam menyelesaikan sebuah permasalahan, baik secara individu maupun berkelompok/kerjasama tim.

Tujuan Instruksi Khusus

- Mengetahui definisi Algoritma Pencarian
- Mengetahui contoh algoritma pencarian yang mempertimbangkan bobot

Heuristic Search

- Pencarian heuristik memanfaatkan “knowledge” tambahan tentang masalah yang membantu pencarian langsung ke jalur yang lebih menjanjikan.
- Fungsi heuristik, melakukan estimasi seberapa jauh kita dari sebuah tujuan. Contoh:

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



Menentukan sebuah state lebih baik dibandingkan dengan state lainnya.

7	8	4
3	5	1
6	2	

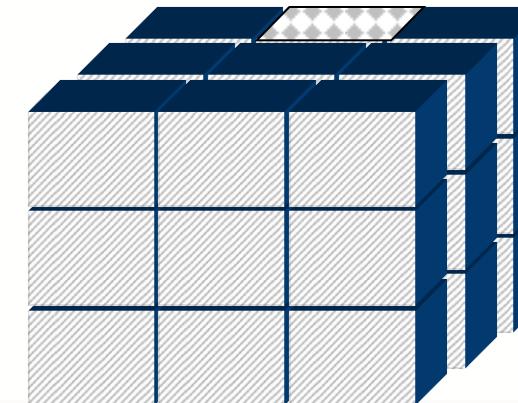
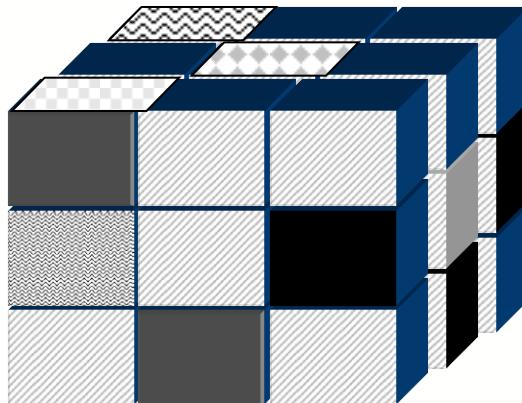
FWD

C

1	2	3
4	5	6
7		8

D

FW C



Pencarian dengan Informasi (*Informed Search*)

- Tambahkan informasi pada spesifik domain untuk memilih jalur terbaik, pada saat melakukan pencarian.
- Tentukan fungsi heuristik, $h(n)$, untuk memperkirakan “goodness” dari sebuah node n.
- Secara khusus, $h(n) =$ perkiraan cost (jarak) dari lintasan dengan minimal cost dari node n ke node tujuan (**goal state**)
- Fungsi heuristik adalah perkiraan, berdasarkan informasi spesifik domain yang dapat dihitung dari state/node saat ini, seberapa dekat state tersebut dengan tujuan



Greedy Search

- $f(N) = h(N)$ → greedy best-first search



Fungsi Heuristik (1)

- Fungsi $h(N)$ yang memperkirakan cost jalur terpendek dari node N ke node tujuan.
- Contoh: 8-puzzle

5		8
4	2	1
7	3	6

N

1	2	3
4	5	6
7	8	

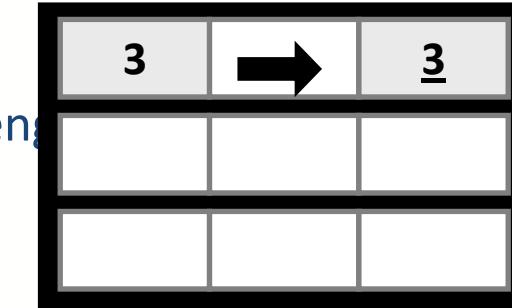
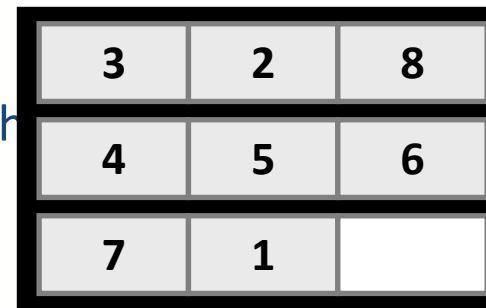
goal

$h(N) = \text{jumlah tile yang tidak sesuai}$
 $= 6$

Fungsi Heuristik (2) – Manhattan Distance

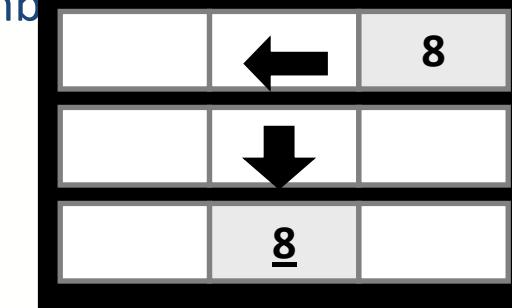
Current State

- Tile yang tidak sesuai dengan node tujuan adalah 3 tile.
- Jadi fungsi heuristiknya akan mencapai 8.
- Dengan kata lain, heuristik memberitahukan bahwa solusi tersedia membentuk 3 langkah lagi.

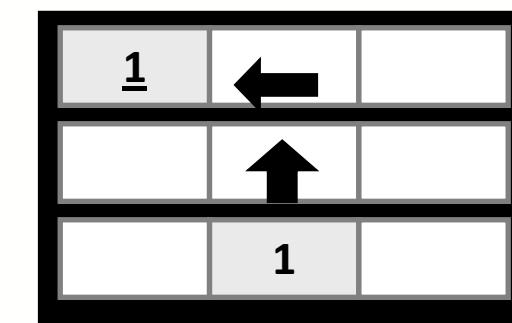


2 spaces

Goal State



3 spaces

Catatan : $h(n)$ $h(\text{current state}) = 8$ 

3 spaces

Total 8

Fungsi Heuristik (2) – Manhattan Distance

- Fungsi $h(N)$ yang memperkirakan cost jalur terpendek dari node N ke node tujuan.
- Contoh: 8-puzzle

5		8
4	2	1
7	3	6

N

1	2	3
4	5	6
7	8	

goal

$h(N) = \text{jumlah jarak untuk tiap tile yang berbeda dengan tile pada node tujuan}$

$$\begin{aligned} &= 2 + 3 + 0 + 1 + 3 + 0 + 3 + 1 \\ &= 13 \end{aligned}$$

8-Puzzle

5		8
4	2	1
7	3	6

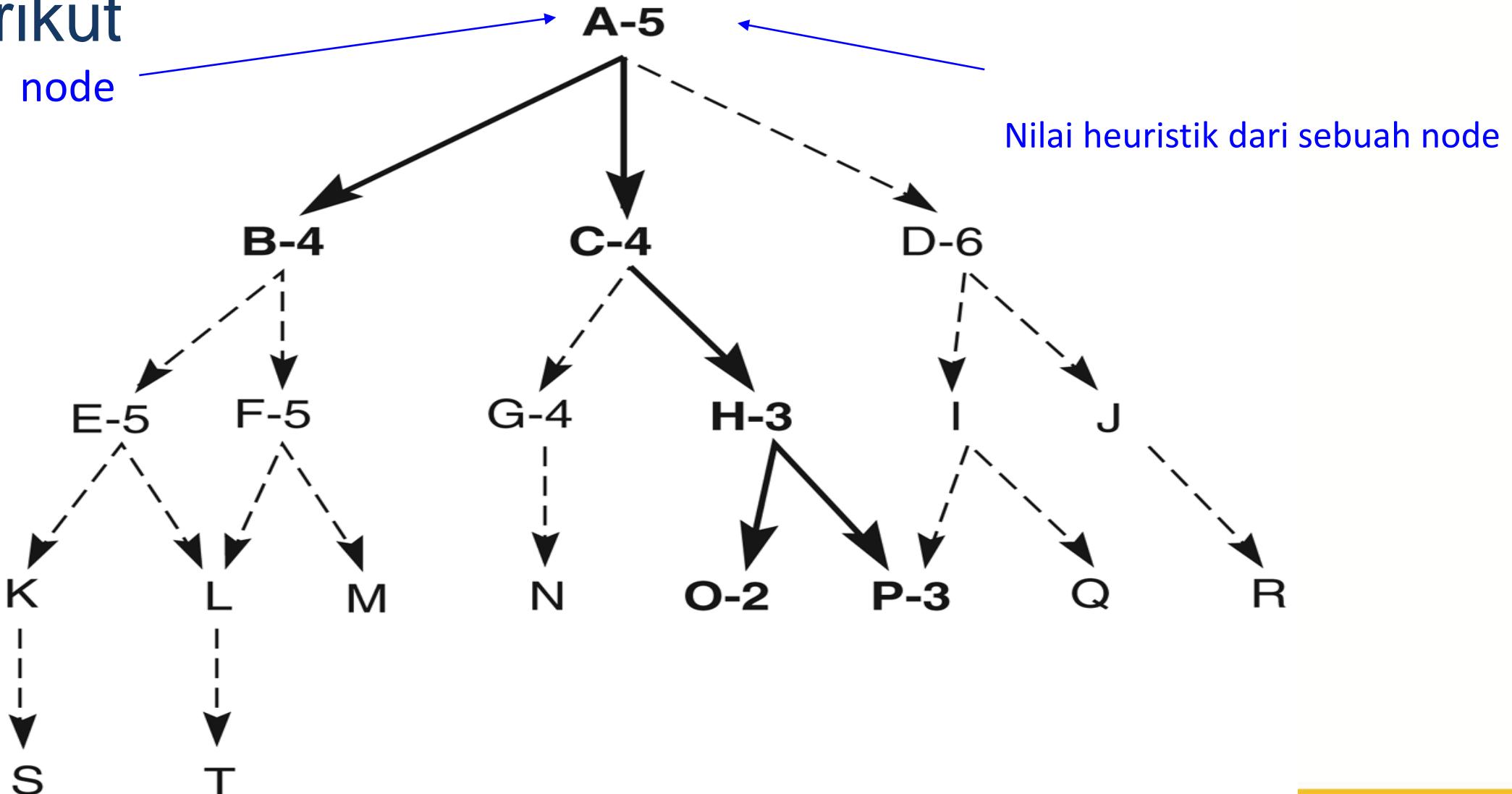
N

1	2	3
4	5	6
7	8	

goal

- $h_1(N) = \text{Jumlah tile yang berbeda} = 6$
- $h_2(N) = \text{jumlah jarak untuk tiap tile yang berbeda dengan tile pada node tujuan} = 13$

Pencarian Heuristik dengan Ruang Keadaan Berikut



Algoritma Depth First Search (DFS)

- Function depth_first_search;
- begin
 open := [Start];
 closed := [];
 while open ≠ [] do
 begin
 remove leftmost state from open, call it X;
 if X is a goal then return SUCCESS
 else begin
 generate children of X;
 put X on closed;
 discard remaining children of X if already on open or closed
 put remaining children on left end of open
 end
 end;
 return FAIL
end.



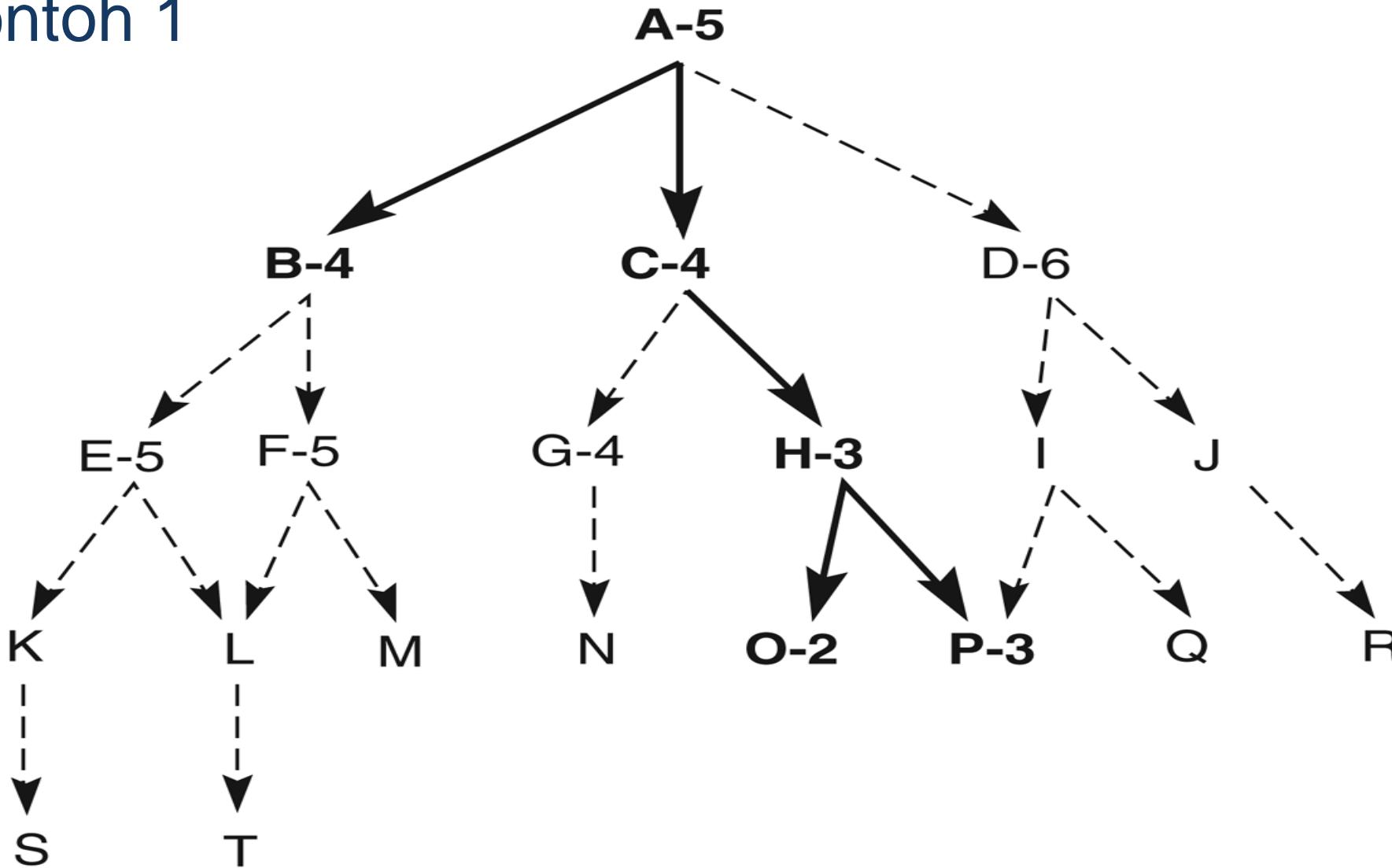
Algoritma Best First Search (Pengembangan Algoritma DFS)

- Function best_first_search;
 - begin
 - open := [Start];
 - closed := [];
 - while open ≠ [] do
 - begin
 - remove leftmost state from open, call it X;
 - if X is a goal then return SUCCESS
 - else begin
 - generate children of X;
 - assign each child their heuristic value;
 - put X on closed;
 - (discard remaining children of X if already on open or closed)
 - put remaining children on open
 - sort open by heuristic merit (best leftmost)**
 - end
 - end;
 - return FAIL
 - end.



Pencarian Heuristik dengan Ruang Keadaan Berikut

- Contoh 1



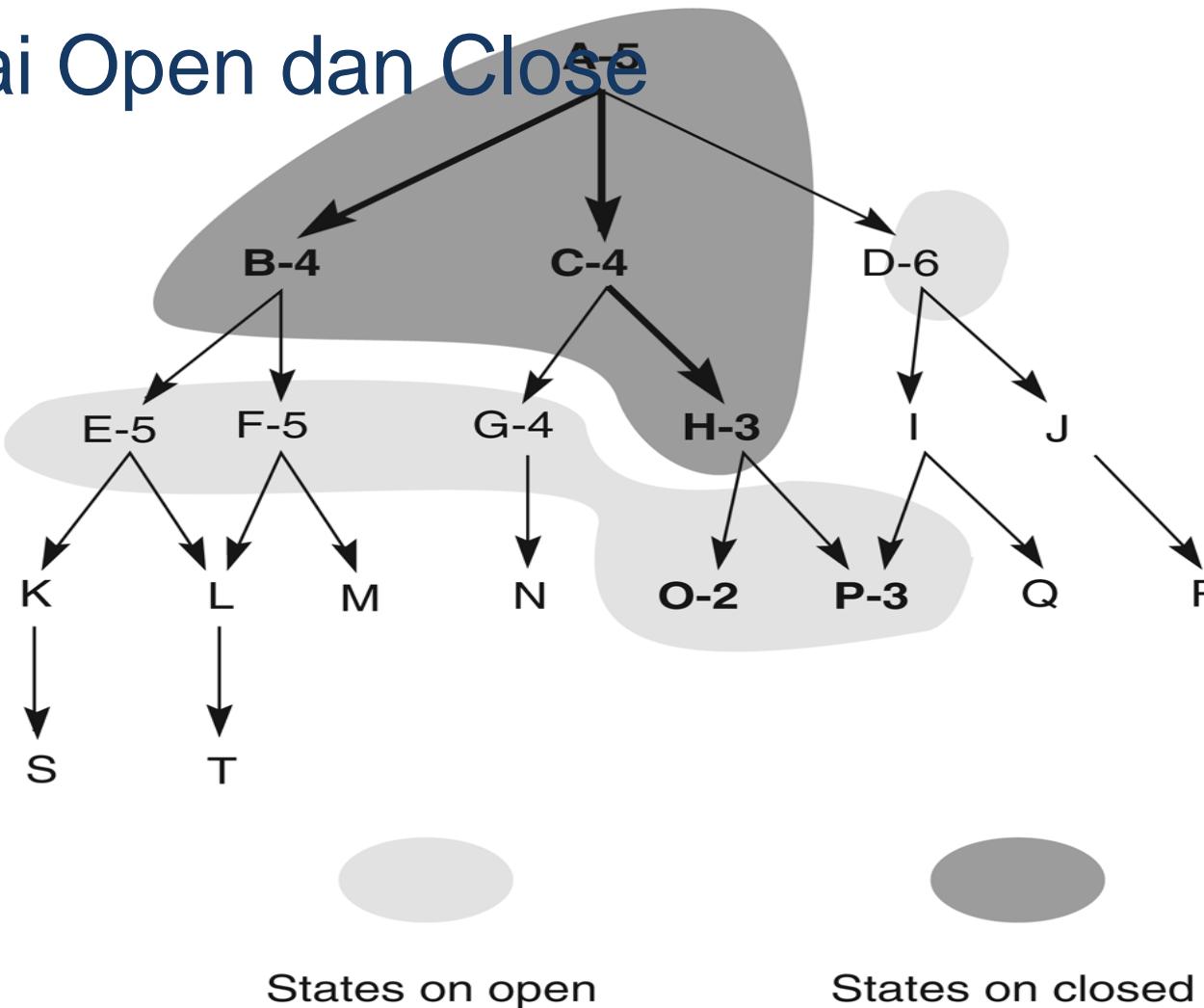
Proses Trace untuk Algoritma Best First Search

1. **open = [A5]; closed = []**
2. **evaluate A5; open = [B4,C4,D6]; closed = [A5]**
3. **evaluate B4; open = [C4,E5,F5,D6]; closed = [B4,A5]**
4. **evaluate C4; open = [H3,G4,E5,F5,D6]; closed = [C4,B4,A5]**
5. **evaluate H3; open = [O2,P3,G4,E5,F5,D6]; closed = [H3,C4,B4,A5]**
6. **evaluate O2; open = [P3,G4,E5,F5,D6]; closed = [O2,H3,C4,B4,A5]**
7. **evaluate P3; the solution is found!**

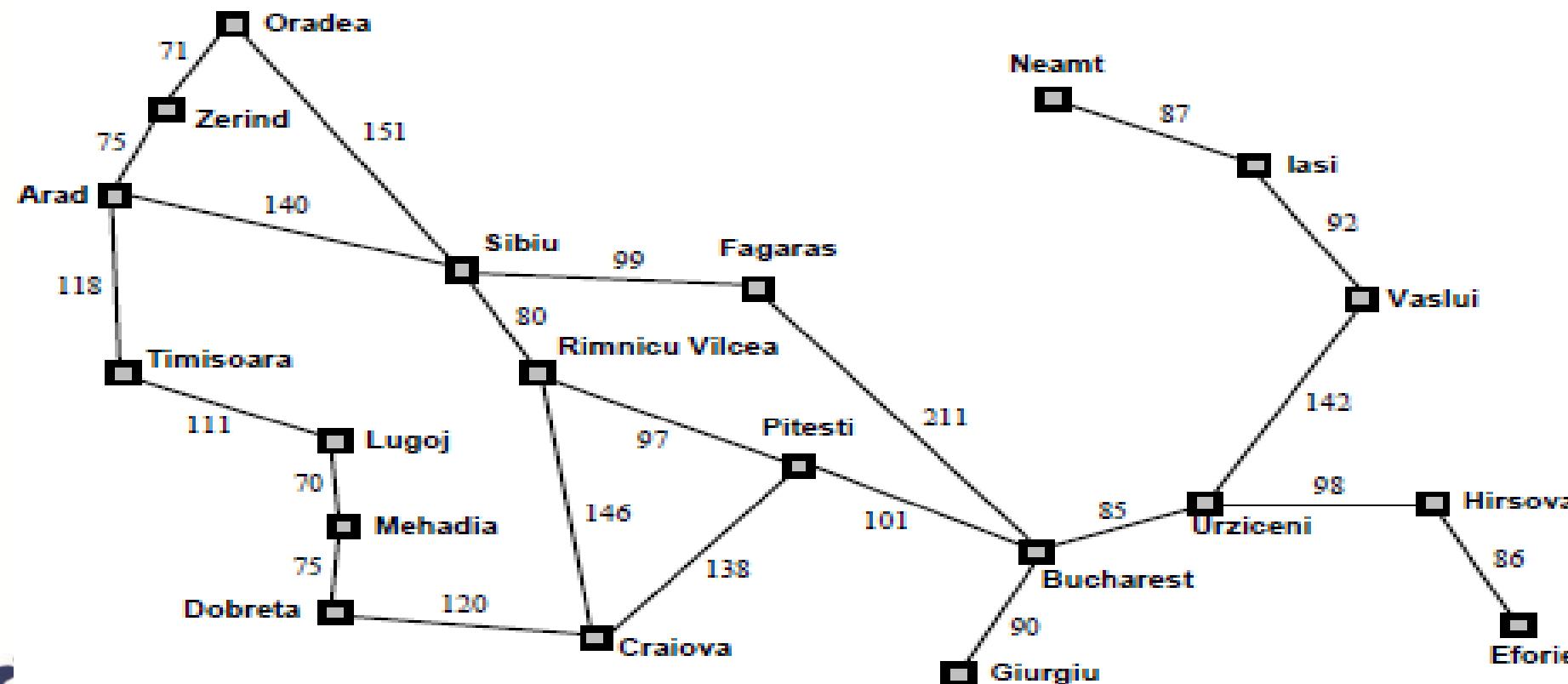


Pencarian Heuristik dengan Ruang Keadaan Berikut

- Menandai Open dan Close



Contoh 2. Algoritma Best First Search

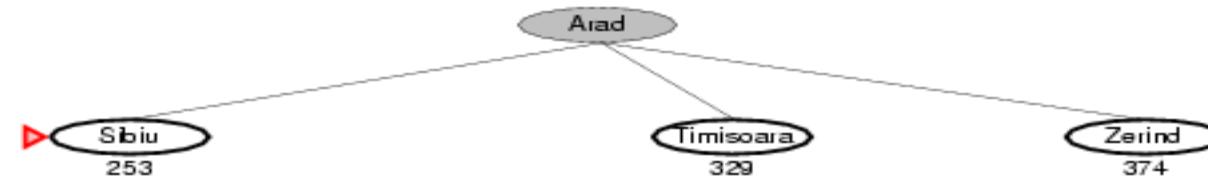


City	Straight-line distance to Bucharest
Arad	366
Bucharest	0
Craiova	160
Dobreta	242
Eforie	161
Fagaras	178
Giurgiu	77
Hirsova	151
Iasi	226
Lugoj	244
Mehadia	241
Neamt	234
Oradea	380
Pitesti	98
Rimnicu Vilcea	193
Sibiu	253
Timisoara	329
Urziceni	80
Vaslui	199
Zerind	374

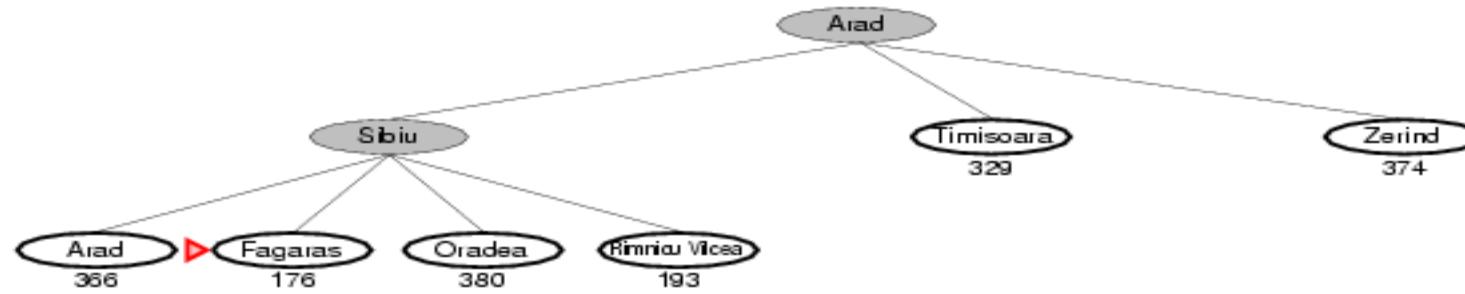
Contoh 2. Algoritma Best First Search



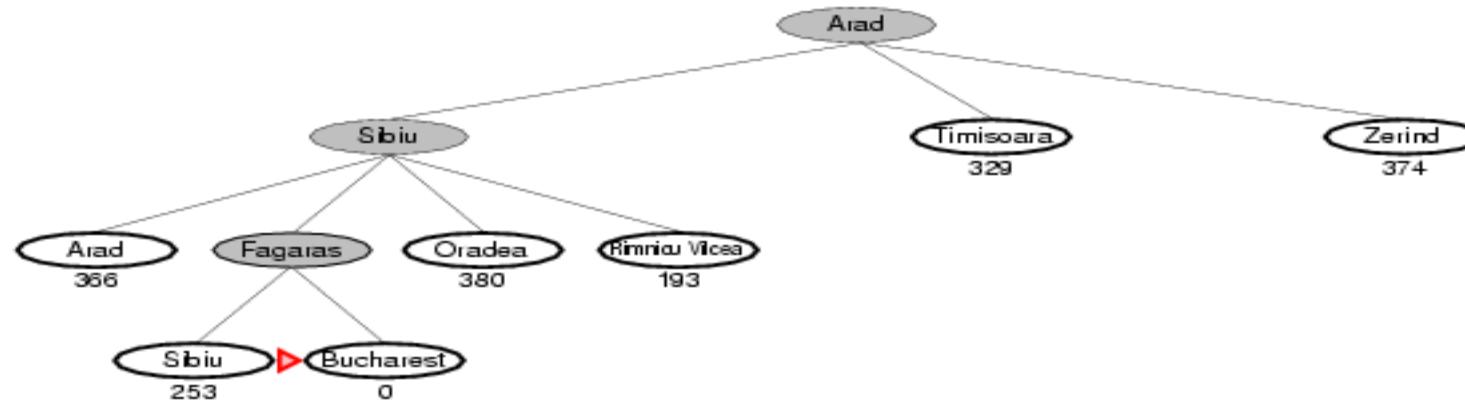
Contoh 2. Algoritma Best First Search



Contoh 2. Algoritma Best First Search



Contoh 2. Algoritma Best First Search



Analisa Best First Search

- Kelebihan
 - Butuh memori kecil
 - Menemukan solusi tanpa harus menguji lebih banyak lagi
- Kelemahan
 - Mungkin terjebak pada local optima



Algoritma A*

- A * (A star) adalah bentuk pencarian Best-First yang paling banyak dikenal
 - Mengevaluasi node dengan menggabungkan $g(n)$ dan $h(n)$
 - $f(n) = g(n) + h(n)$
 - Dimana
 - $g(n)$ = cost dari node asal ke node saat ini yaitu n
 - $h(n)$ = perkiraan cost dengan lintasan terdekat dari node n ke node tujuan
 - $f(n)$ = perkiraan total cost pada lintasan yang melalui node n



Fungsi Heuristik pada 8-Puzzle

$g(n) = 0$

Start		
2	8	3
1	6	4
7		5

$g(n) = 1$

2	8	3
1	6	4
	7	5

2	8	3
1		4
7	6	5

2	8	3
1	6	4
7	5	

Values of $f(n)$ for each state,

6

4

6

where:

$f(n) = g(n) + h(n)$,

$g(n) =$ actual distance from n
to the start state, and

$h(n) =$ number of tiles out of place.

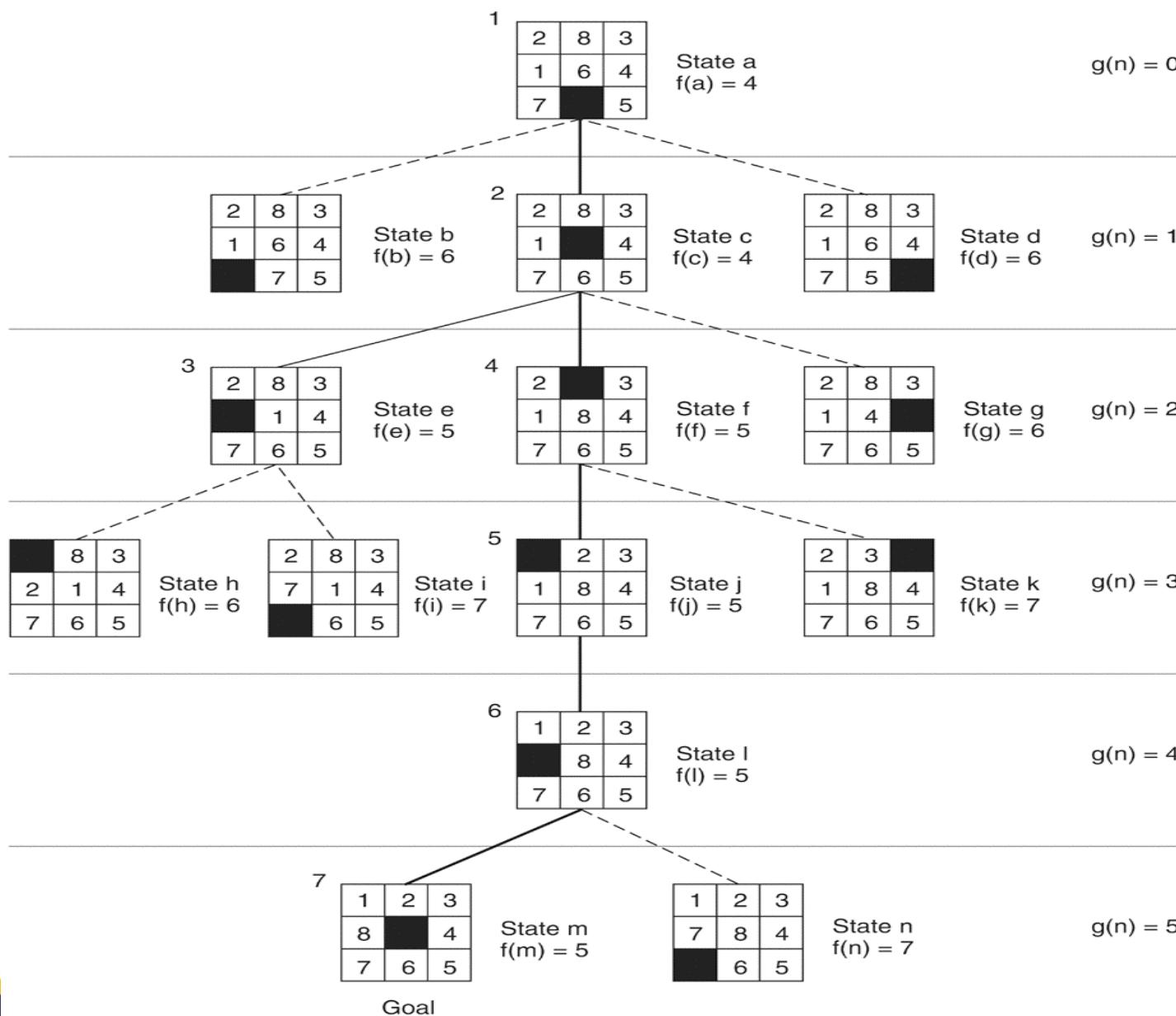
1	2	3
8		4
7	6	5

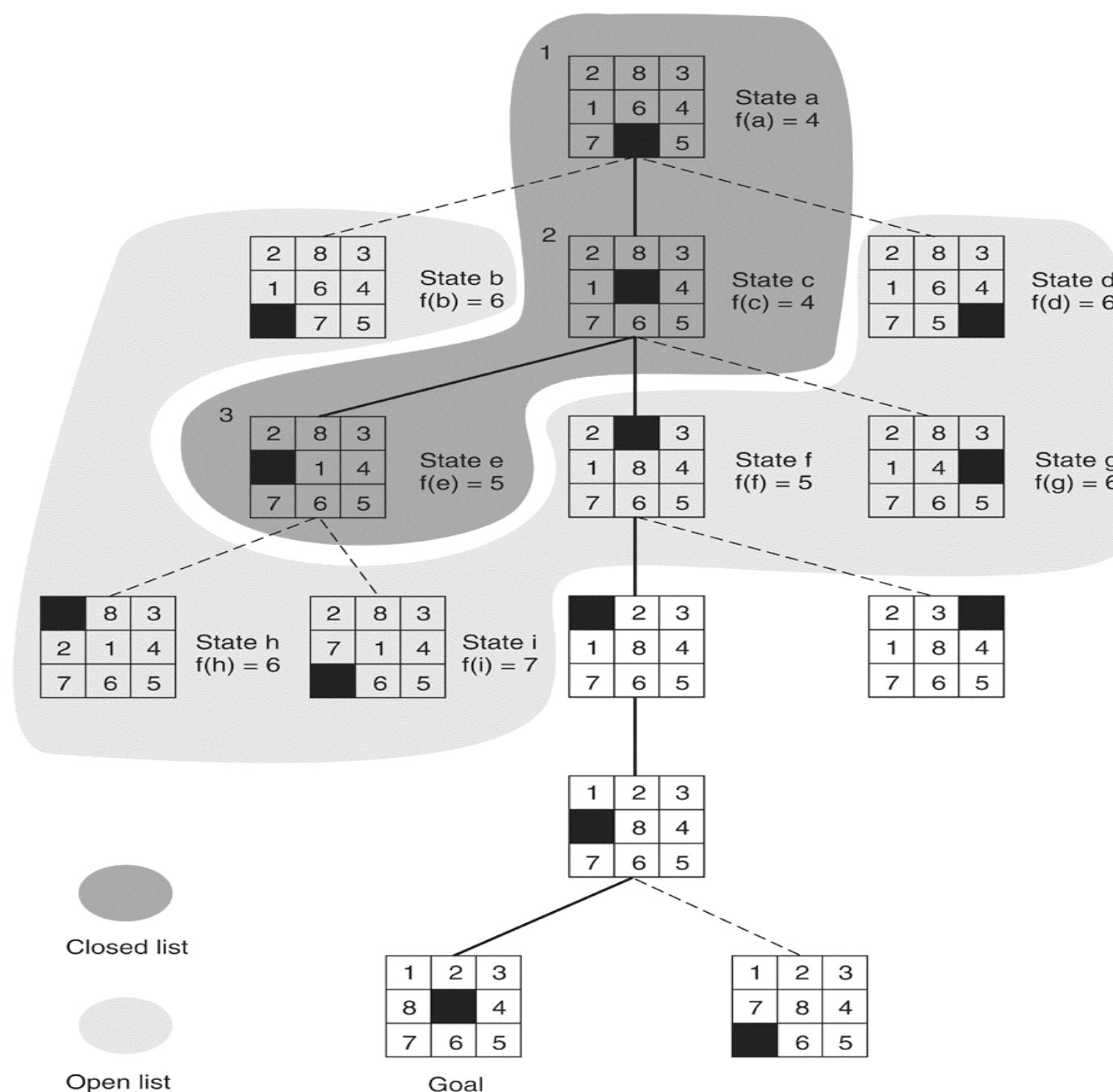
Goal

Proses Trace pada Algoritma A*

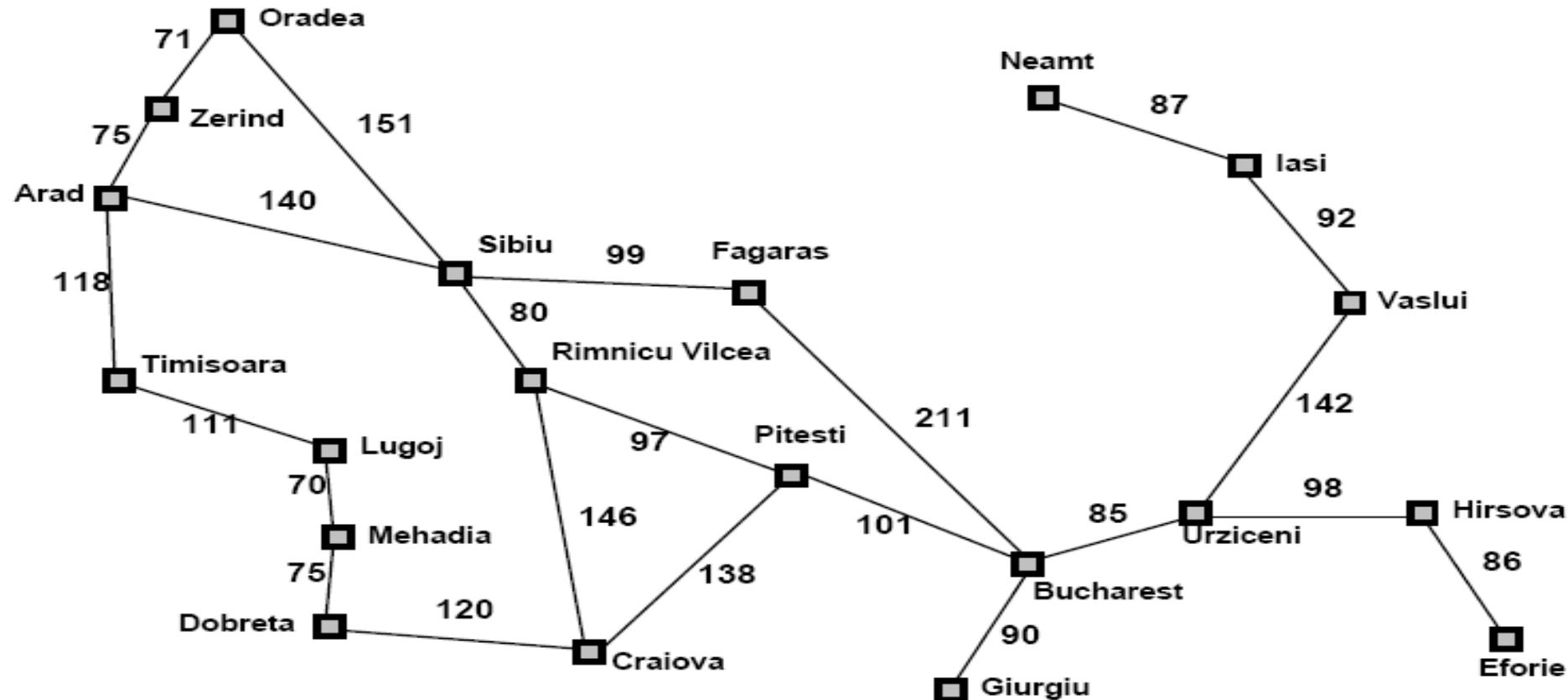
1. **open = [a4];**
closed = []
2. **open = [c4, b6, d6];**
closed = [a4]
3. **open = [e5, f5, b6, d6, g6];**
closed = [a4, c4]
4. **open = [f5, h6, b6, d6, g6, l7];**
closed = [a4, c4, e5]
5. **open = [j5, h6, b6, d6, g6, k7, l7];**
closed = [a4, c4, e5, f5]
6. **open = [l5, h6, b6, d6, g6, k7, l7];**
closed = [a4, c4, e5, f5, j5]
7. **open = [m5, h6, b6, d6, g6, n7, k7, l7];**
closed = [a4, c4, e5, f5, j5, l5]
8. **success, m = goal!**







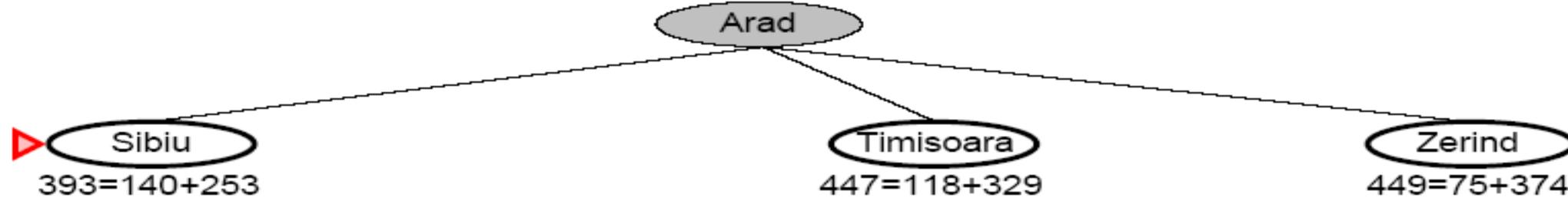
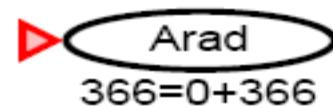
Contoh 2



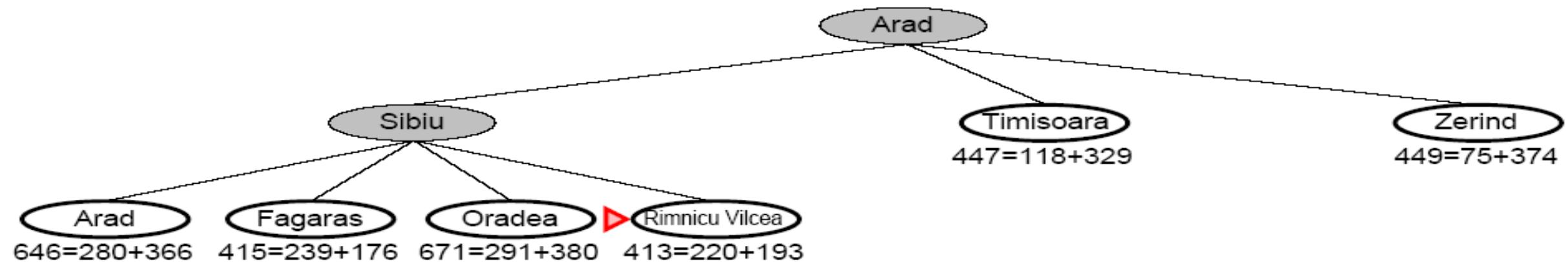
Straight-line distance
to Bucharest

Arad	366
Bucharest	0
Craiova	160
Dobreta	242
Eforie	161
Fagaras	178
Giurgiu	77
Hirsova	151
Iasi	226
Lugoj	244
Mehadia	241
Neamt	234
Oradea	380
Pitesti	98
Rimnicu Vilcea	193
Sibiu	253
Timisoara	329
Urziceni	80
Vaslui	199
Zerind	374

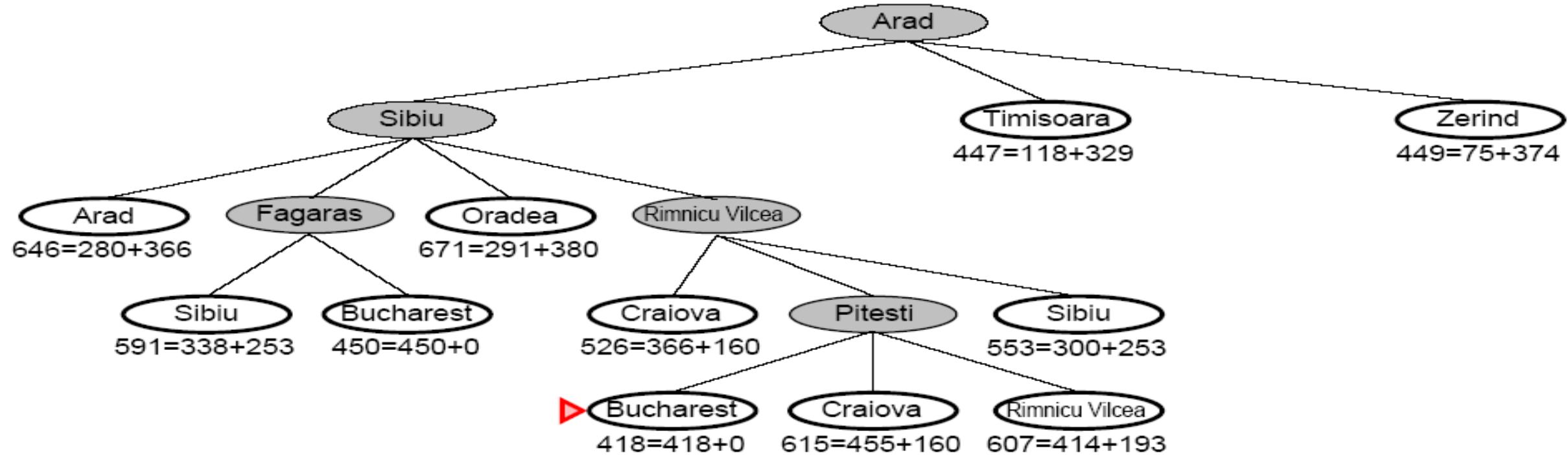
A* Search



A* Search

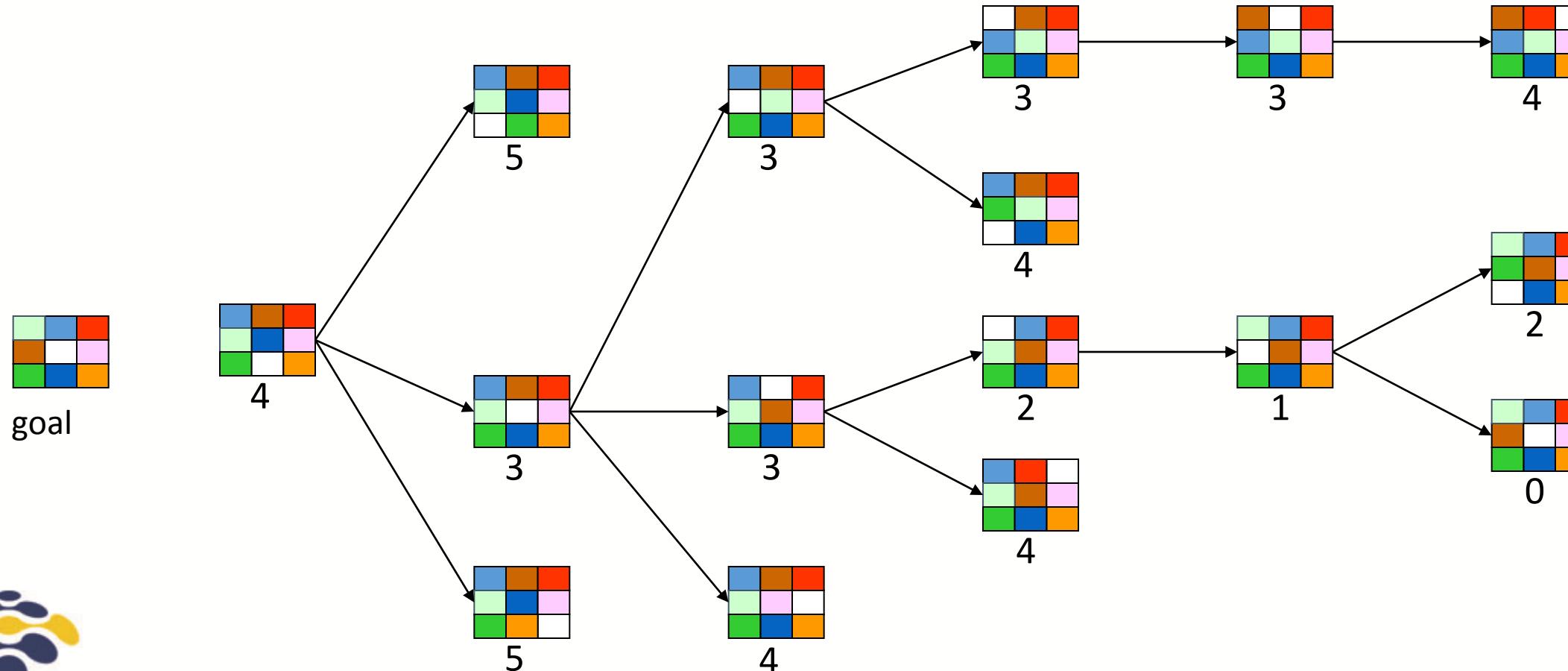


A* Search



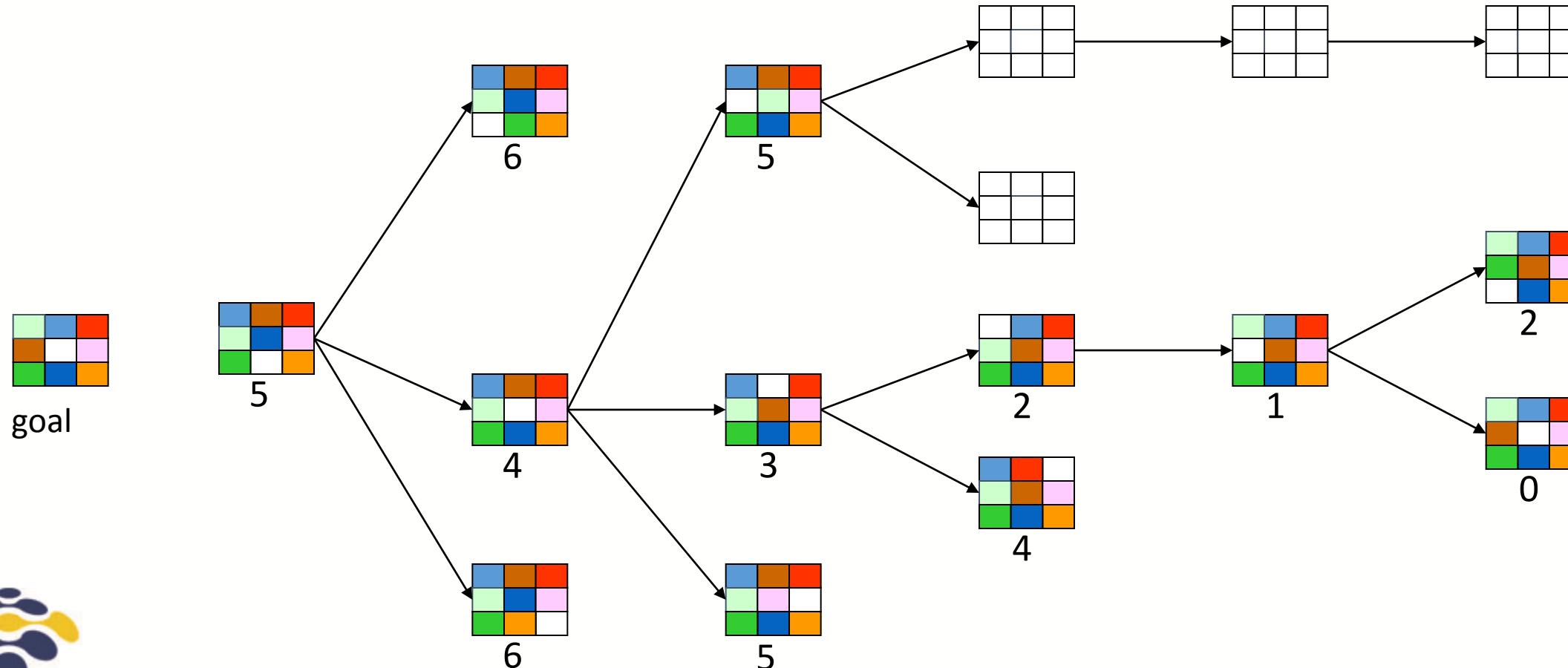
Algoritma Best First Search (8-Puzzle)

$f(N) = h(N) = \text{jumlah tile yang berbeda}$



Algoritma Best First Search (8-Puzzle)

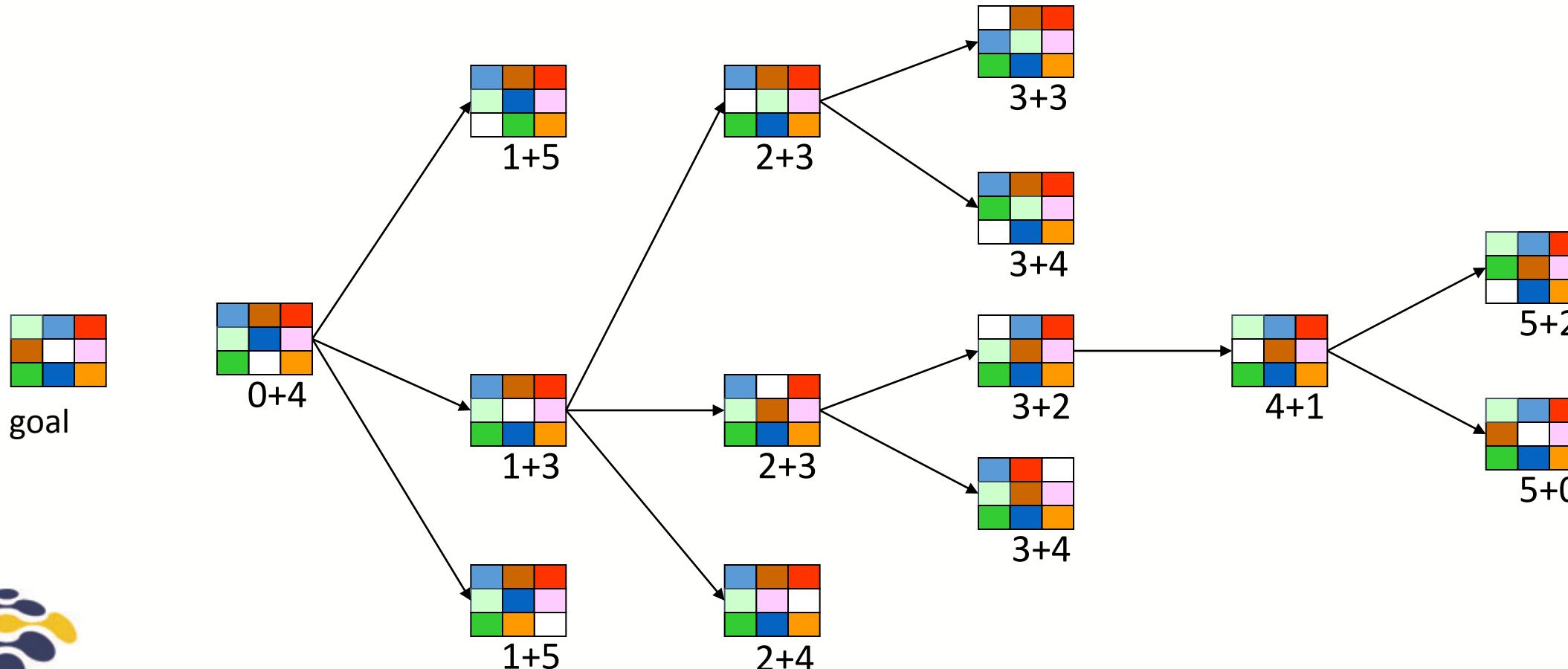
$f(N) = h(N) = \sum$ jarak tile yang berbeda dengan tile yang terdapat pada node tujuan



Algoritma A* (8-Puzzle)

$$f(N) = g(N) + h(N)$$

dengan $h(N)$ = jumlah tile yang berbeda



Algoritma A* (8-Puzzle)

- Dengan Cutoff 4

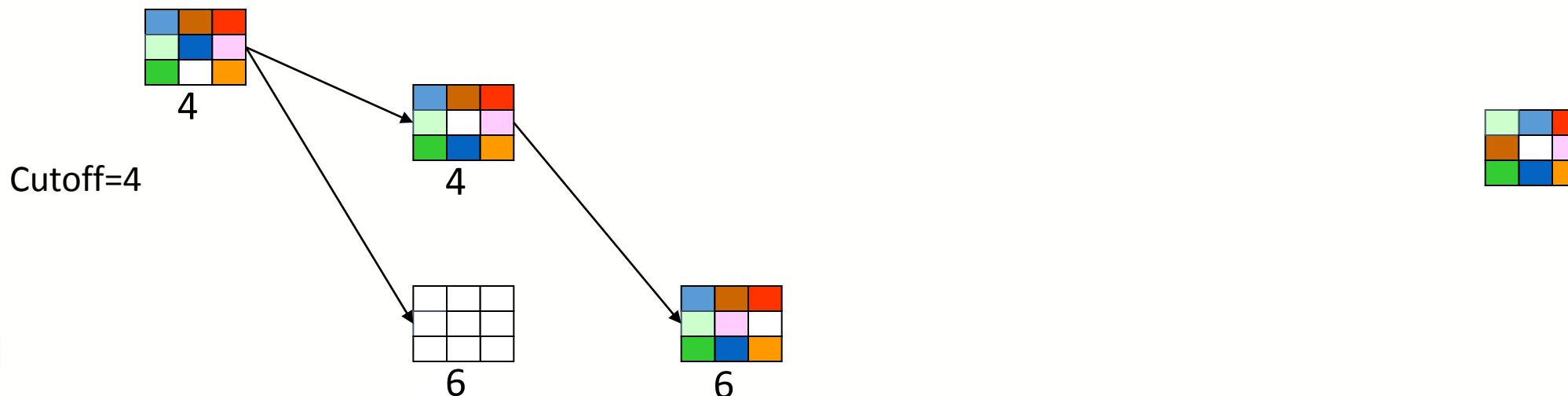
$f(N) = g(N) + h(N)$
dengan $h(N)$ = jumlah tile yang berbeda



Algoritma A* (8-Puzzle)

- Dengan Cutoff 5

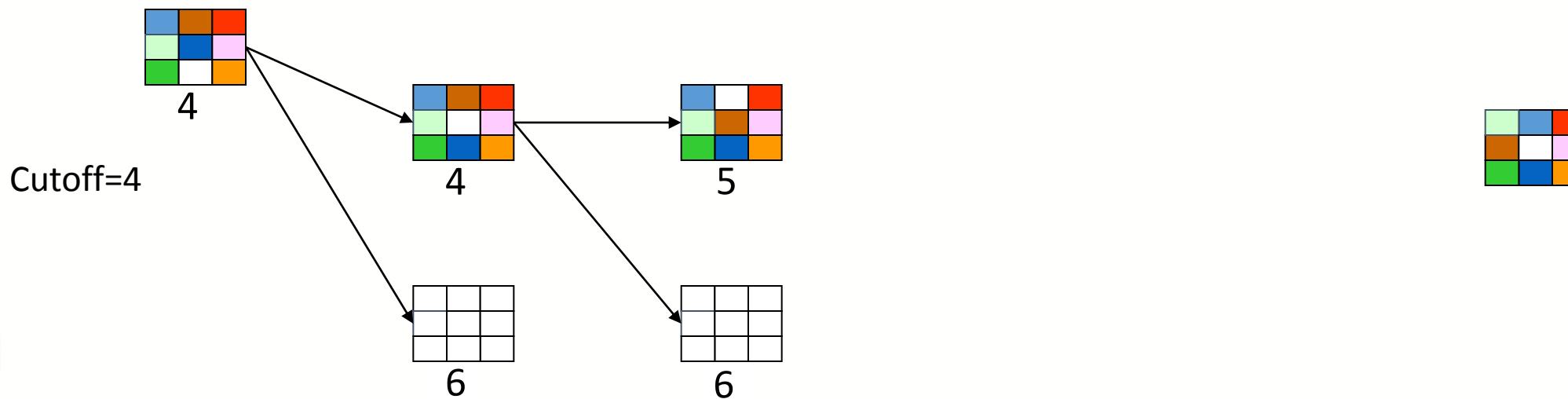
$f(N) = g(N) + h(N)$
dengan $h(N)$ = jumlah tile yang berbeda



Algoritma A* (8-Puzzle)

- Dengan Cutoff 4

$f(N) = g(N) + h(N)$
dengan $h(N)$ = jumlah tile yang berbeda

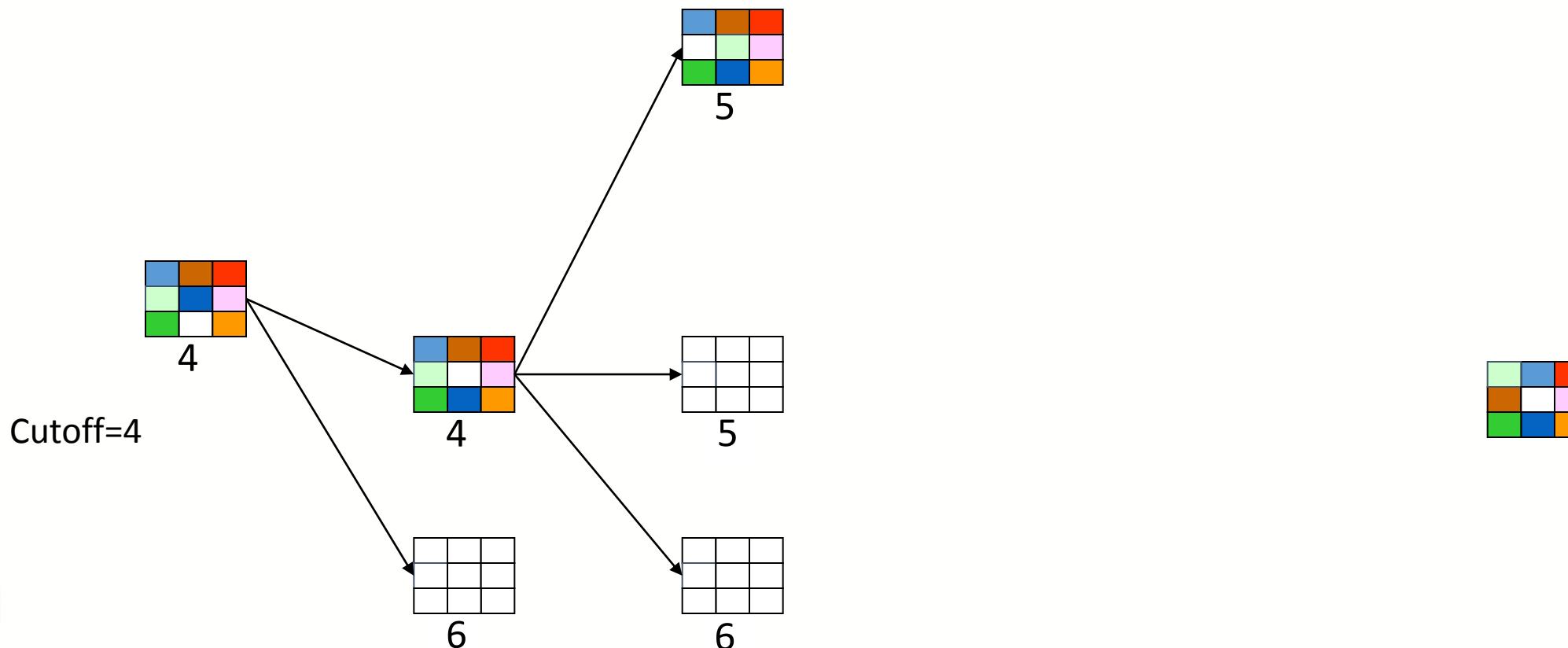


Algoritma A* (8-Puzzle)

- Dengan Cutoff 4

$$f(N) = g(N) + h(N)$$

dengan $h(N)$ = jumlah tile yang berbeda

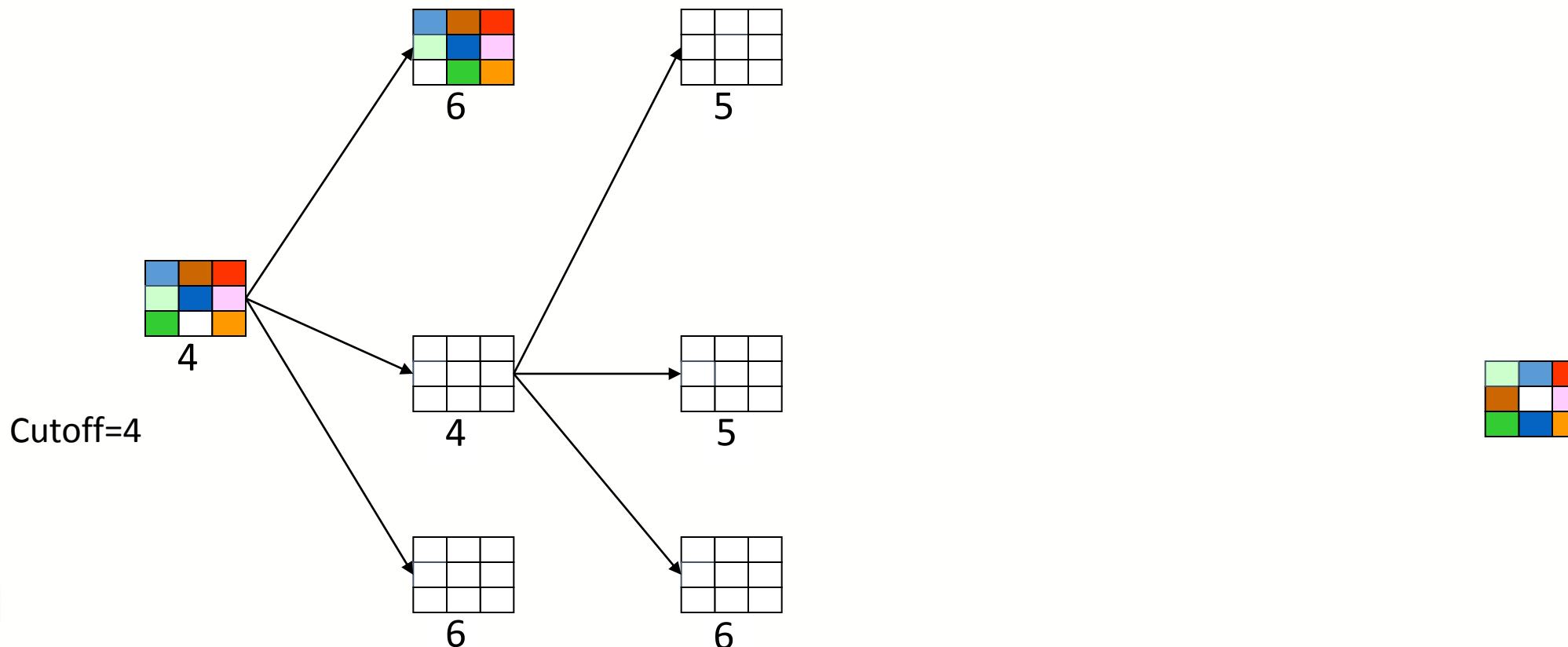


Algoritma A* (8-Puzzle)

- Dengan Cutoff 4

$$f(N) = g(N) + h(N)$$

dengan $h(N)$ = jumlah tile yang berbeda



Algoritma A* (8-Puzzle)

- Dengan Cutoff 5

$$f(N) = g(N) + h(N)$$

dengan $h(N)$ = jumlah tile yang berbeda

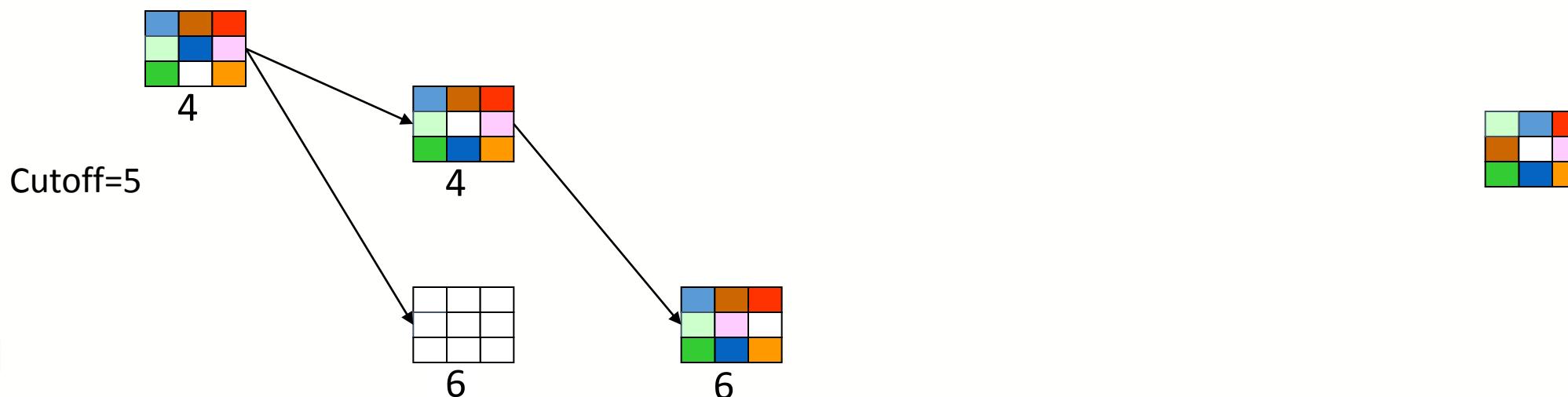


Algoritma A* (8-Puzzle)

- Dengan Cutoff 5

$$f(N) = g(N) + h(N)$$

dengan $h(N)$ = jumlah tile yang berbeda

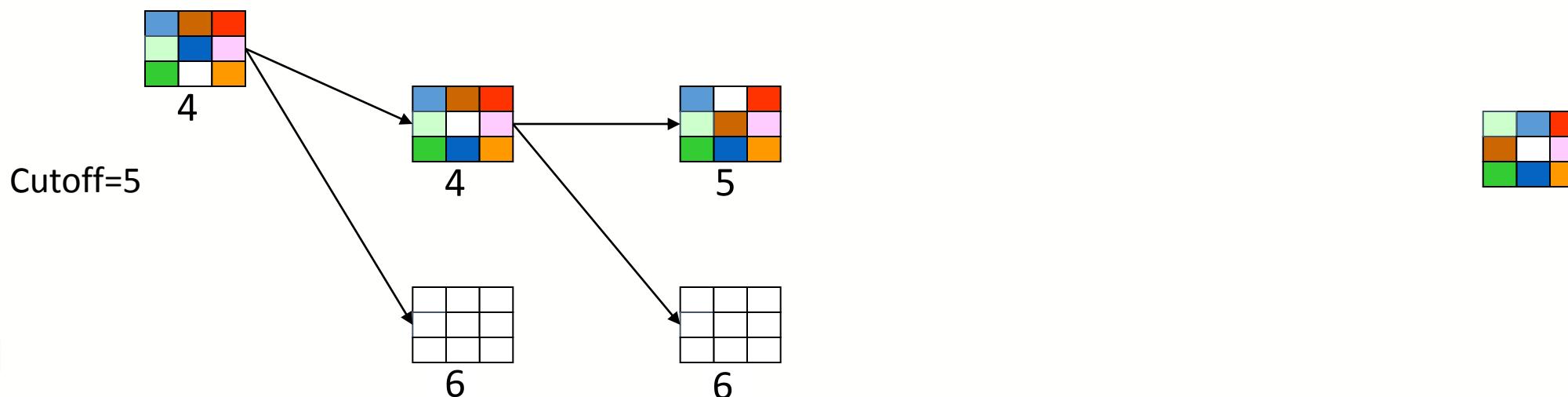


Algoritma A* (8-Puzzle)

- Dengan Cutoff 5

$$f(N) = g(N) + h(N)$$

dengan $h(N)$ = jumlah tile yang berbeda

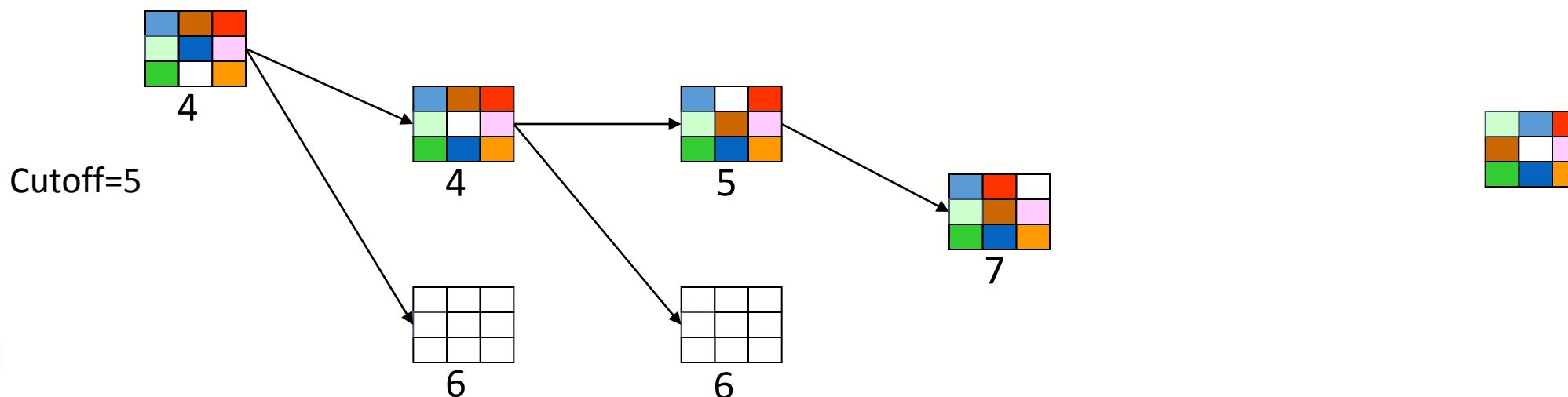


Algoritma A* (8-Puzzle)

- Dengan Cutoff 5

$$f(N) = g(N) + h(N)$$

dengan $h(N)$ = jumlah tile yang berbeda

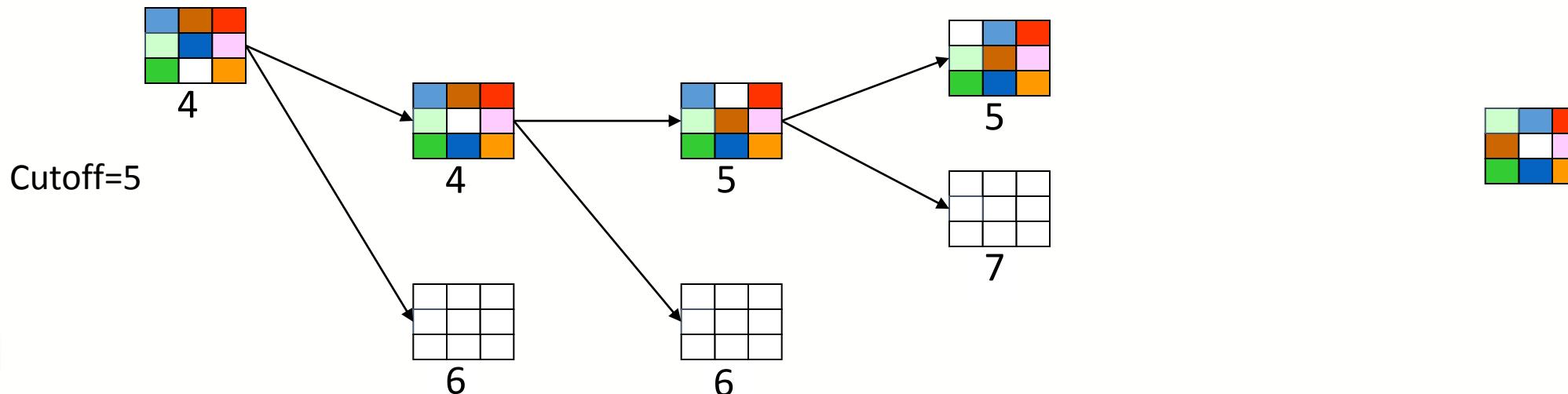


Algoritma A* (8-Puzzle)

- Dengan Cutoff 5

$$f(N) = g(N) + h(N)$$

dengan $h(N)$ = jumlah tile yang berbeda

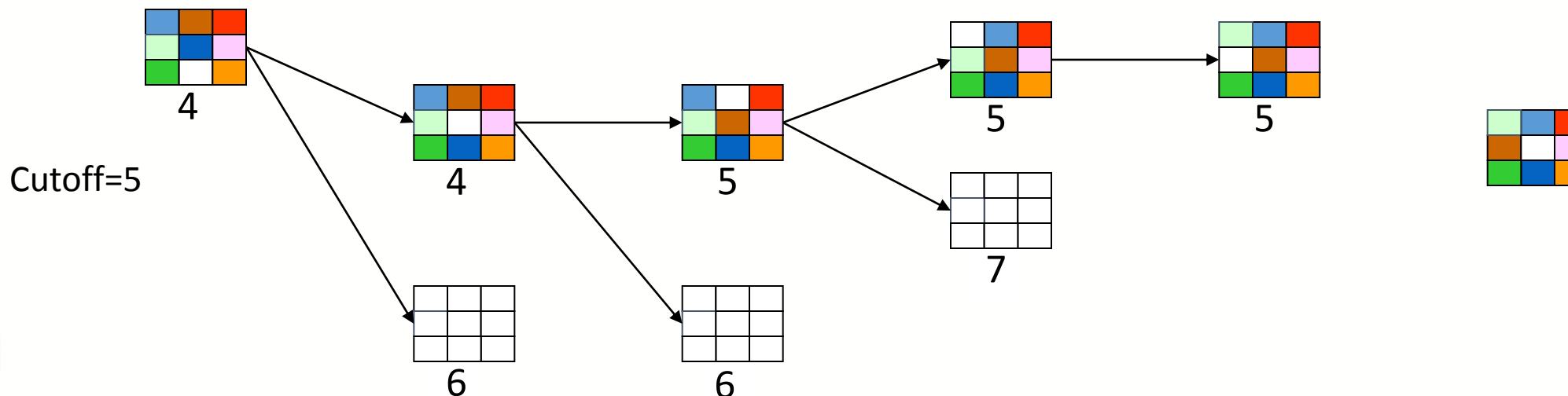


Algoritma A* (8-Puzzle)

- Dengan Cutoff 5

$$f(N) = g(N) + h(N)$$

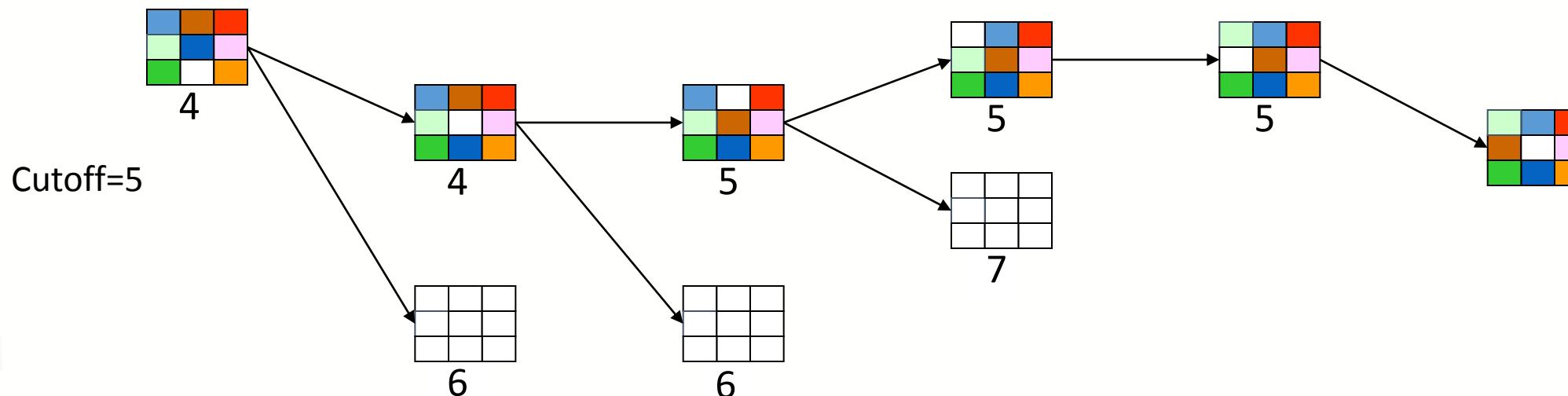
dengan $h(N)$ = jumlah tile yang berbeda



Algoritma A* (8-Puzzle)

- Dengan Cutoff 5

$f(N) = g(N) + h(N)$
dengan $h(N)$ = jumlah tile yang berbeda



Mengenai Algoritma Heuristik

- Fungsi Heuristik untuk mengarahkan pencarian ke lintasan yang menjanjikan
- Waktu yang dihabiskan untuk menghitung fungsi heuristik akan mendapatkan pencarian yang lebih baik
- Fungsi heuristik dapat menyelesaikan permasalahan, dapat mengarahkan pencarian menuju ke node tujuan
- Menentukan node mana yang akan diperluas disebut meta-reasoning
- Heuristik mungkin tidak selalu terlihat seperti angka dan mungkin melibatkan sejumlah besar knowledge

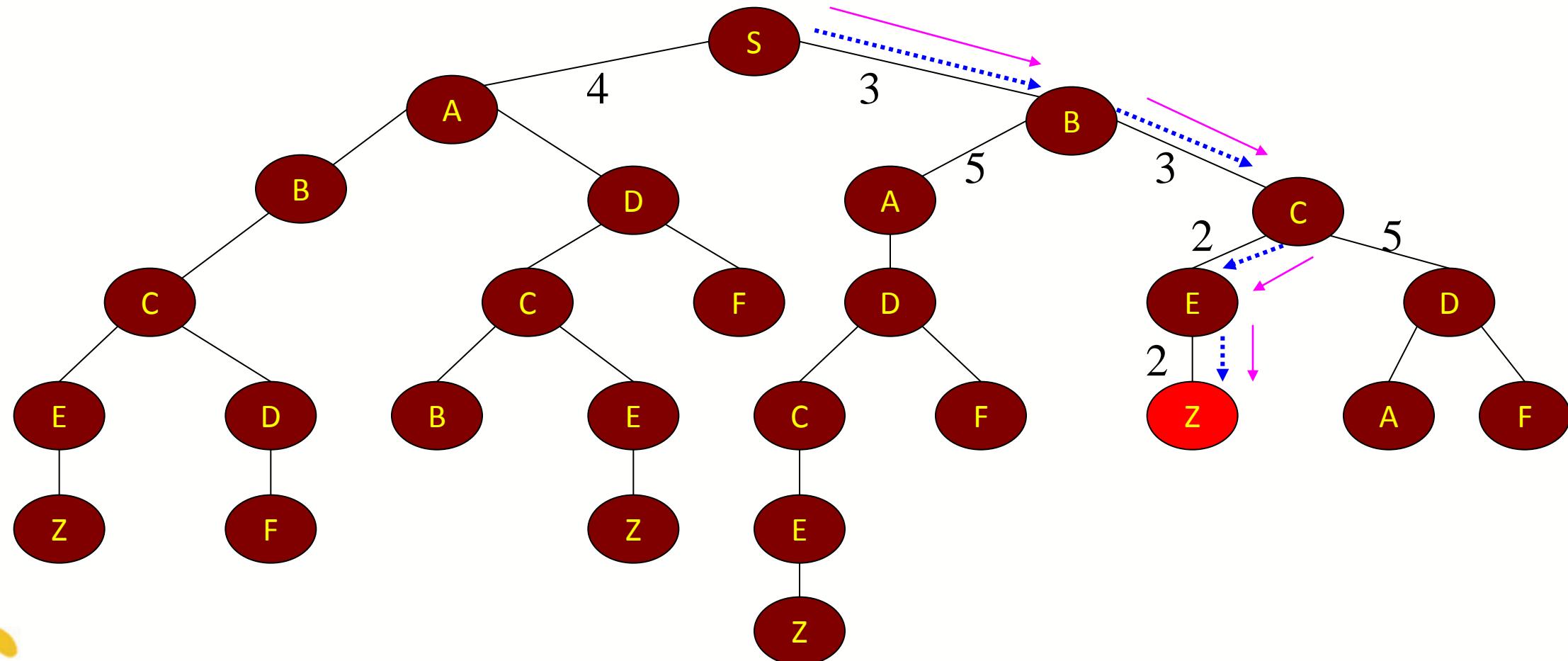


Kapan Menggunakan Algoritma Pencarian?

- Ruang pencarian kecil
 - Tidak ada teknik lain yang tersedia, atau
 - Tidak sepadan dengan usaha untuk mengembangkan teknik yang lebih efisien
- Ruang pencarinya besar, dan
 - Tidak ada teknik lain yang tersedia, dan
 - Terdapat heuristik “good”

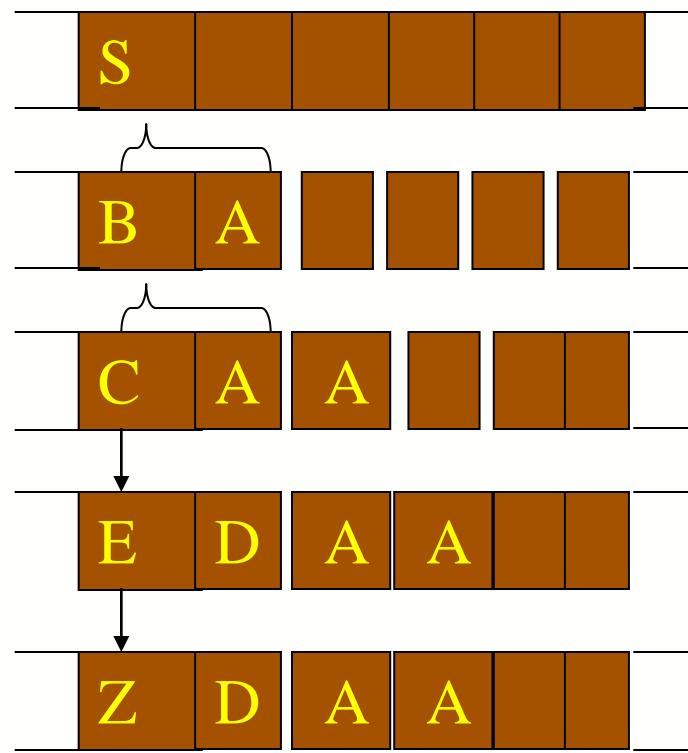


Hill climbing



Hill climbing

Mirip dengan Depth First Search, hanya saja pemilihan node anak disertai dengan aturan



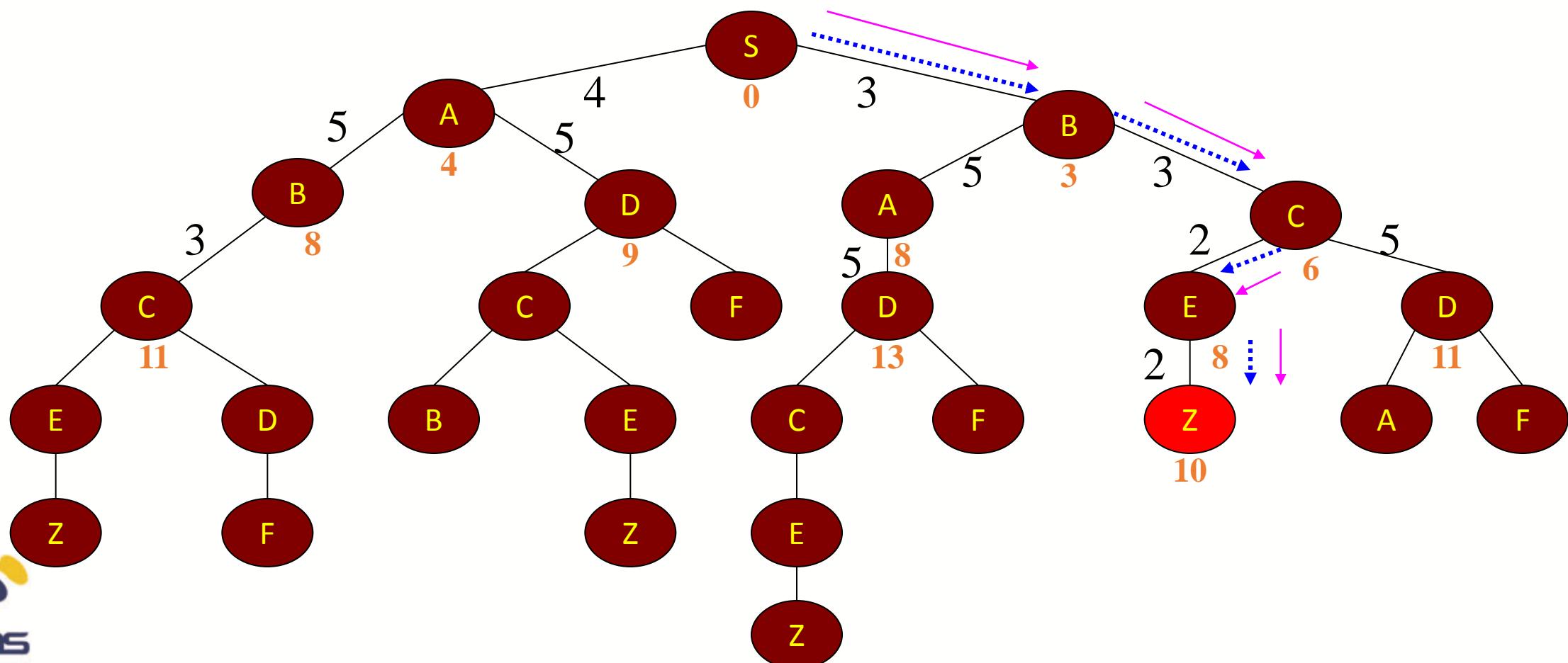
Rule: yang paling kecil jaraknya

Analisa Hill climbing

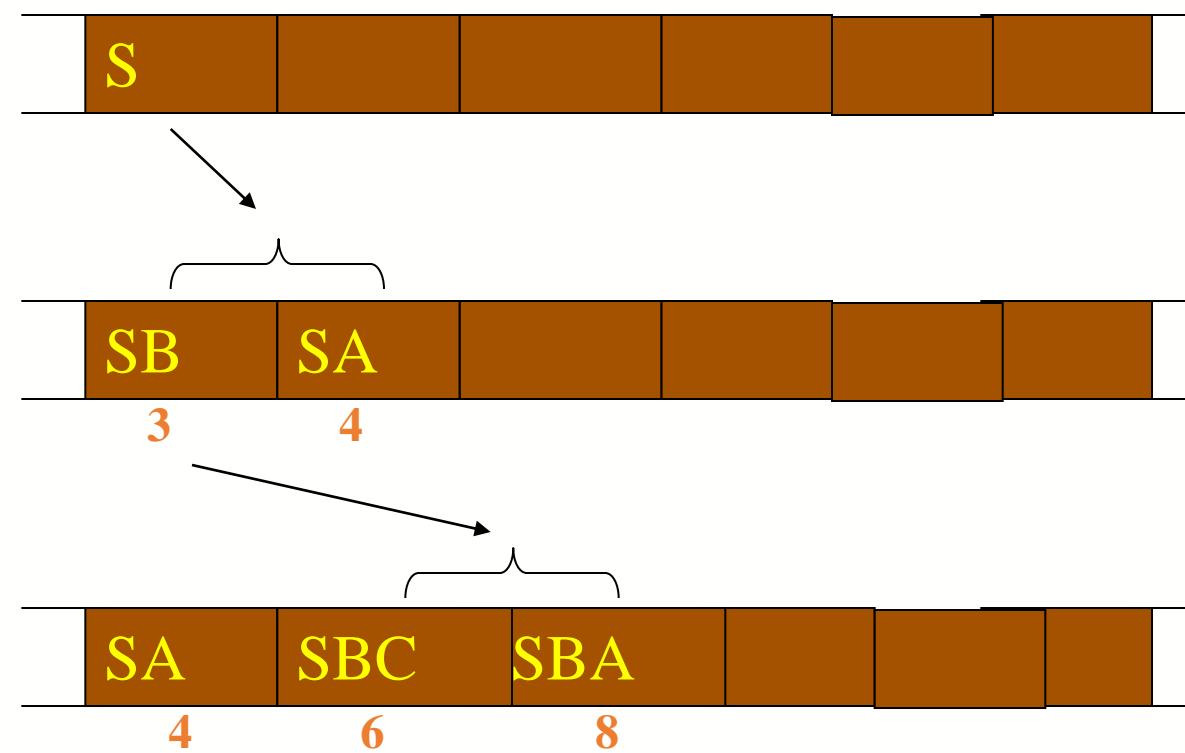
- Kelebihan
 - Butuh memori kecil
 - Menemukan solusi tanpa harus menguji lebih banyak lagi
- Kelemahan
 - Mungkin terjebak pada local optima
 - Perlu menentukan aturan yang tepat



Branch and Bound



Branch and Bound



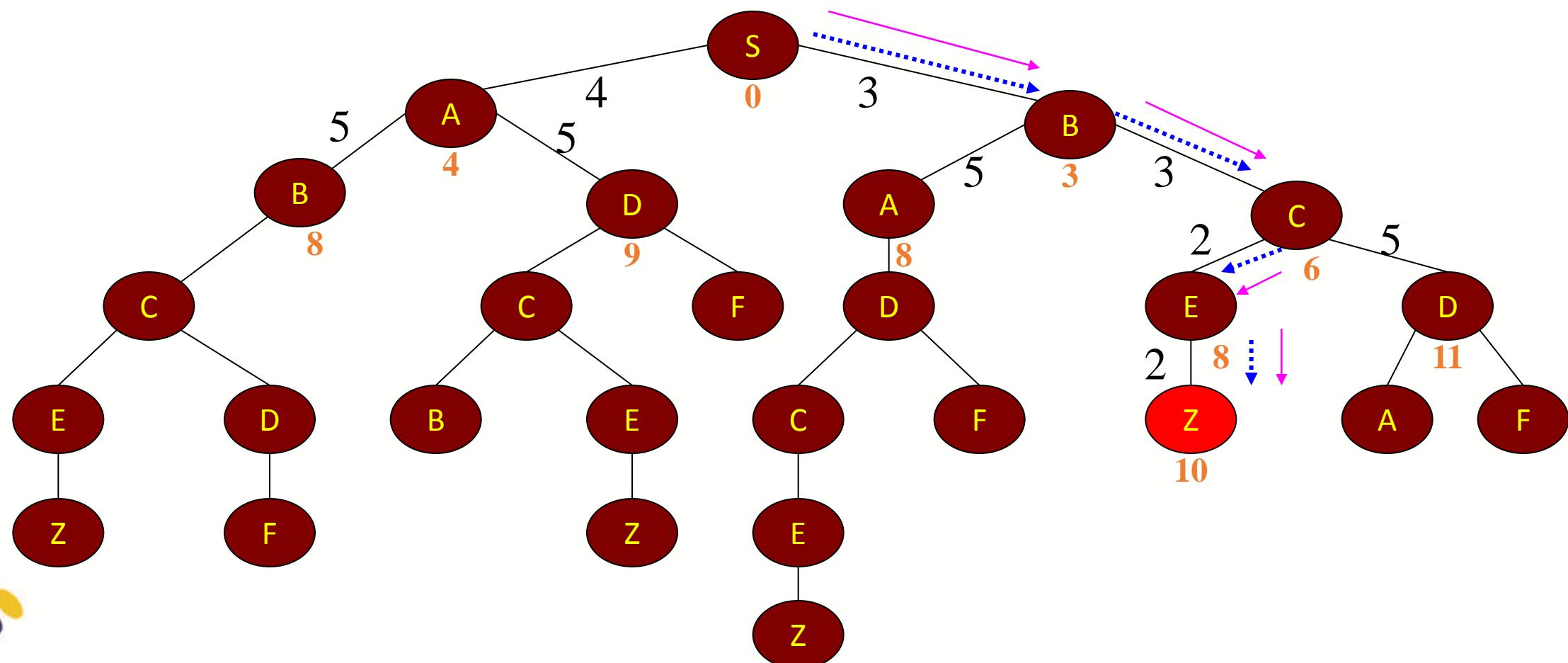
dan seterusnya...

Analisa Branch and Bound

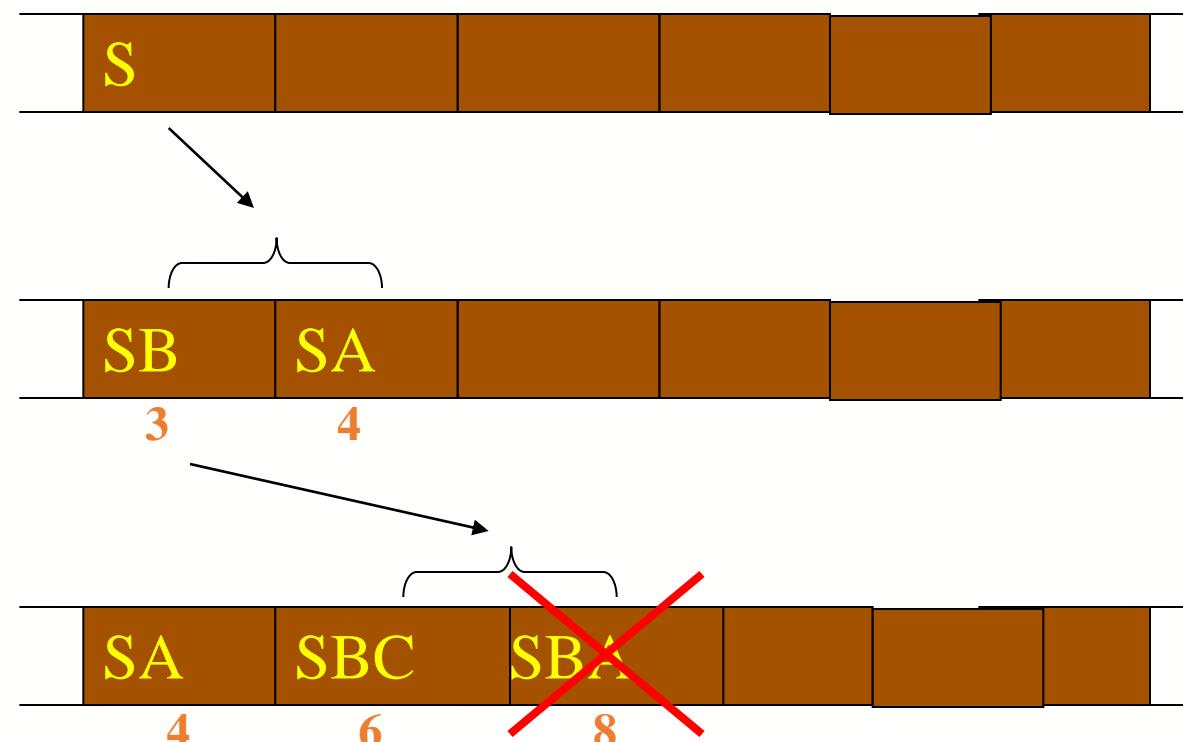
- Kelebihan
 - Selalu menemukan global optimum
- Kelemahan
 - Boros memori karena menyimpan lintasan partial lebih dari 1 kali



Dynamic Programming



Dynamic Programming



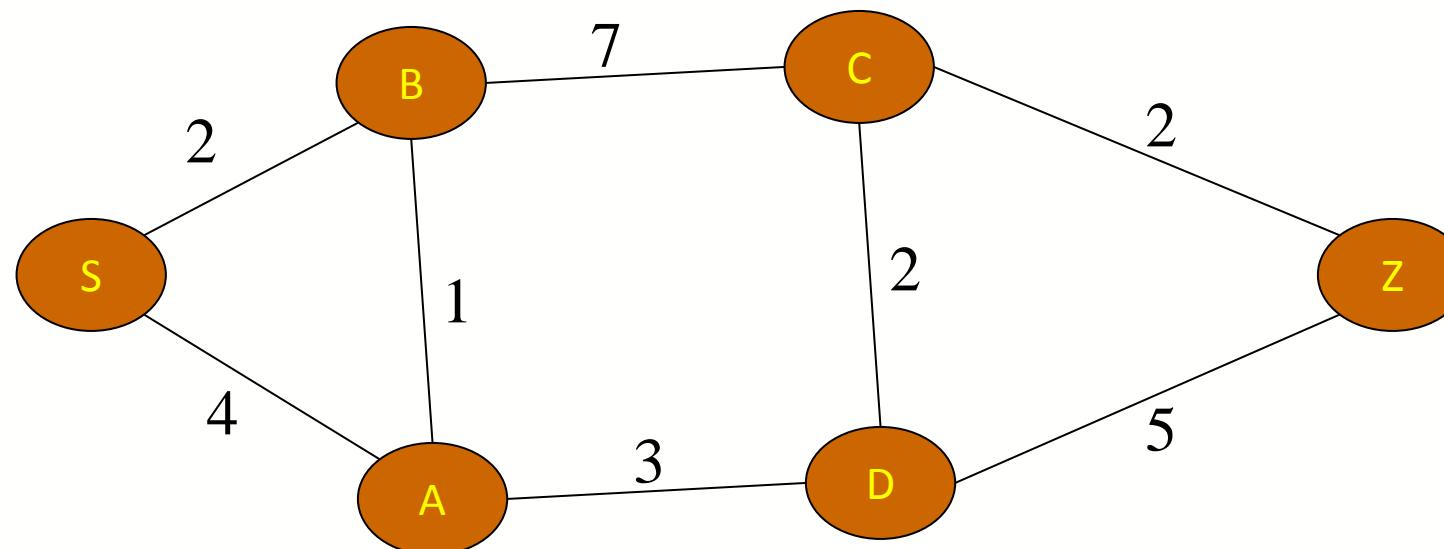
dan seterusnya...

Dynamic Programming

- Kelebihan
 - Selalu menemukan global optimum
 - Lebih cepat dan hemat memori karena hanya 1 kali menyimpan lintasan partial
- Kelemahan
 - Harus mengingat node terakhir dari lintasan partial yang sudah dicapai sebelumnya



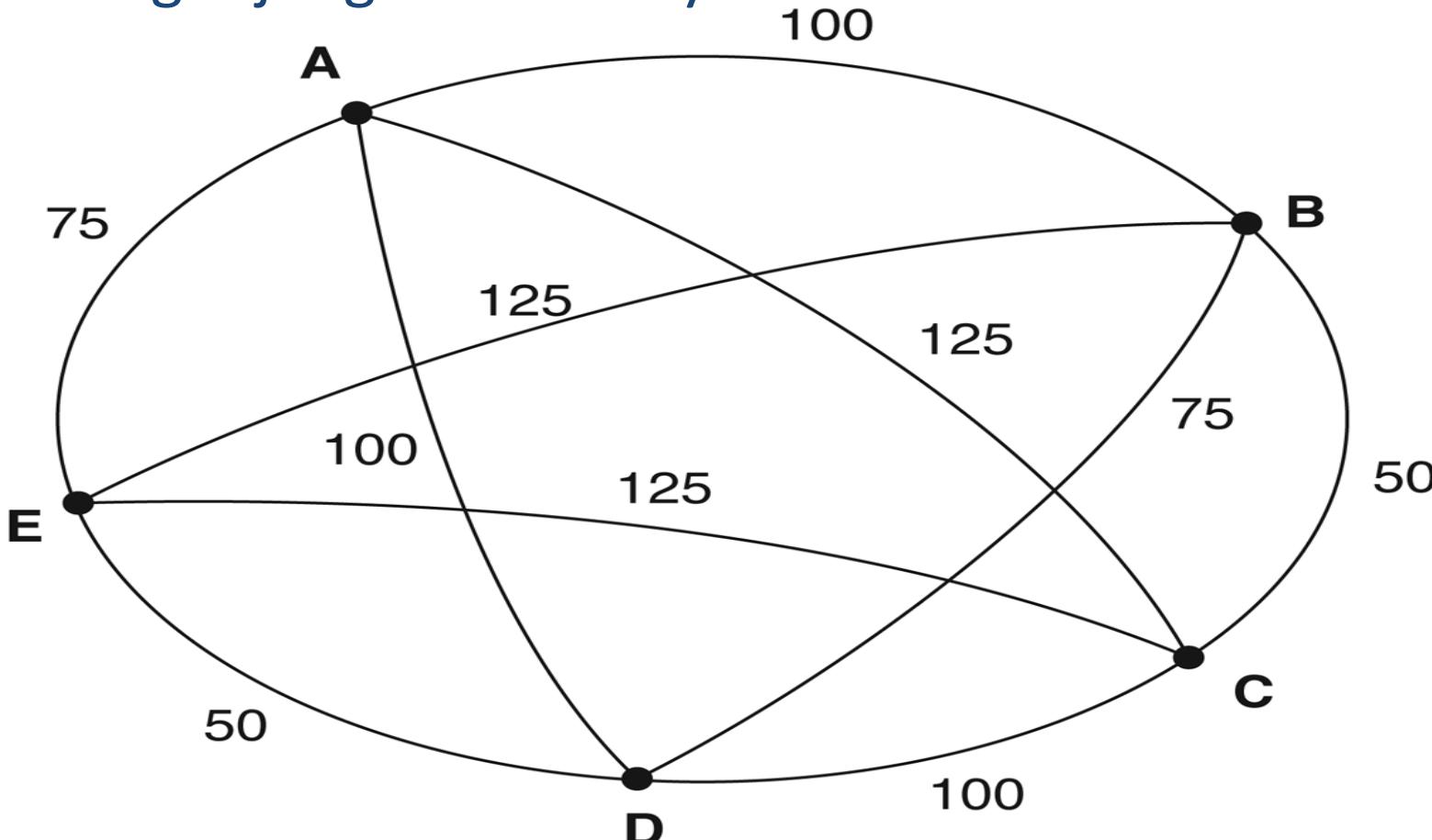
Tugas 1



Tugas 2

Traveling Salesperson Problem

- Dari kota A mengunjungi kota lainnya dan kembali ke kota A



Tugas

Selesaikan Tugas 1 dan Tugas 2:

- Representasikan kasus diatas dengan tree
- Selesaikan kasus diatas dengan metode:
 - Best First Search
 - Hill climbing
 - Branch and Bound
 - Dynamic Programming





bridge to the future



<http://www.eepis-its.edu>