

4. Strategi Pencarian Tanpa Informasi (Blind Search)

shinta Oktaviana R Skom Mkom shinta.oktaviana@tik.pnj.ac.id

STRATEGI PENCARIAN UNINFORMED

- Sebuah strategi pencarian didefinisikan dengan memilih urutan ekspansi node.
- Strategi dievaluasi sepanjang dimensi berikut:
 - kelengkapan: apakah selalu mencari solusi jika ada? completeness
 - kompleksitas waktu: jumlah node yang dihasilkan time complexity
 - kompleksitas ruang: jumlah maksimum node dalam memori
 - space complexity
 - optimalitas: apa selalu menemukan solusi yang paling murah?
 optimality



kompleksitas waktu dan ruang diukur dalam hal:

- b: faktor percabangan maksimum search tree
- d: kedalaman solusi yang paling murah
- m: panjang maksimum setiap path (mungkin ∞)

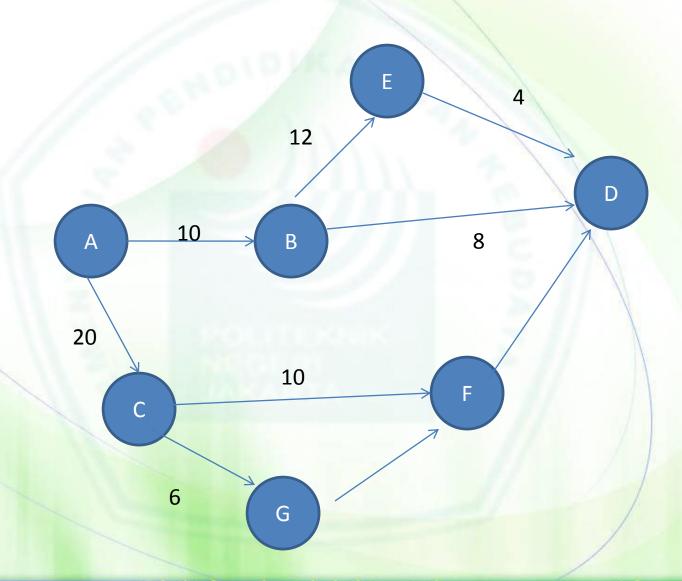


Strategi pencarian uninformed

- 1. Breadth-first search
- 2. Uniform-cost search
- 3. Depth-first search
- 4. Depth-limited search
- 5. Iterative Deepening search
- 6. Bidirectional search

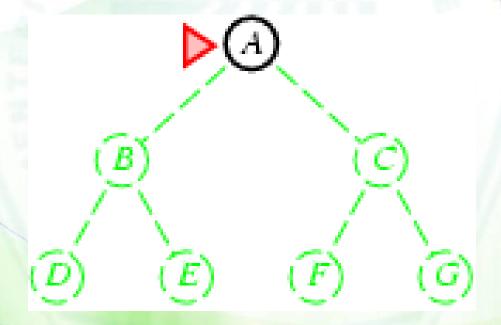


Contoh problem dengan representasi graph

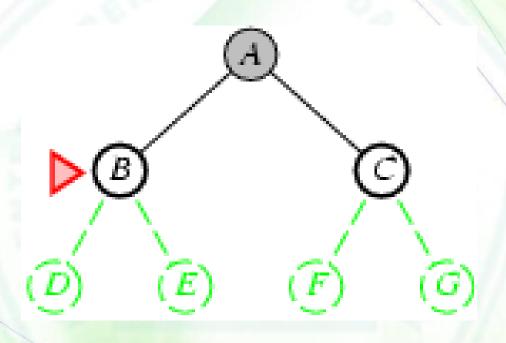




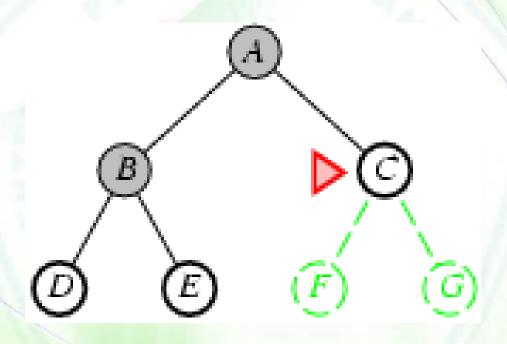
- Memperluas node terdangkal yang belum diekspansi
- start: A goal: D





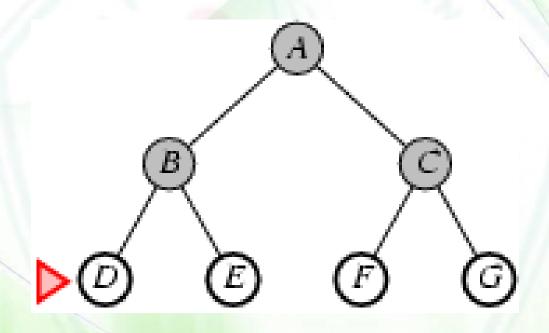








$$d = 2, m = 4$$





Kompleksitas BFS

Depth	Nodes		Time		emory
0	1	1	millisecond	100	bytes
2	111	. 1	seconds	11	kilobytes
4	11,111	11	seconds	1	megabyte
6	10^{6}	18	minutes	111	megabytes
8	10^{8}	31	hours	11	gigabytes
10	10^{10}	128	days	1	terabyte
12	1012	35	years	111	terabytes
14	10 ¹⁴	3500	years	11,111	terabytes

Figure 3.12 Time and memory requirements for breadth-first search. The figures shown assume branching factor b = 10; 1000 nodes/second; 100 bytes/node.



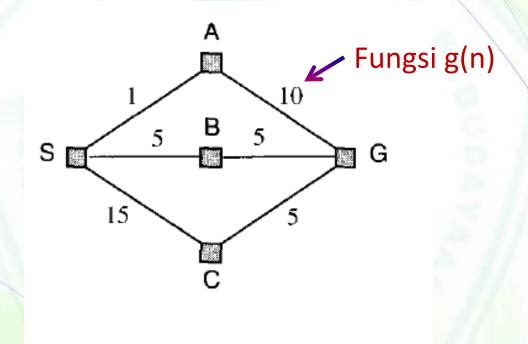
Uniform Cost Search (UCS)

- Sama seperti BFS dengan tambahan pembentukan tree diurutkan berdasarkan cost yang paling murah/least-cost
- Urutan ekspansi seperti BFS
- Implementasi: tree/queue diurutkan berdasarkan least-cost
- Menggunakan fungsi g(n) sebagai fungsi yang menentukan cost terendah dari solusi yang dihasilkan.



Contoh UCS

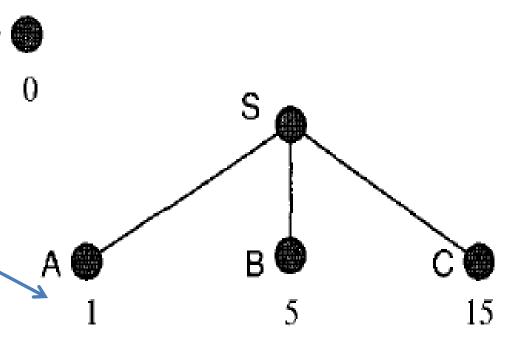
Mencari rute dari S ke G



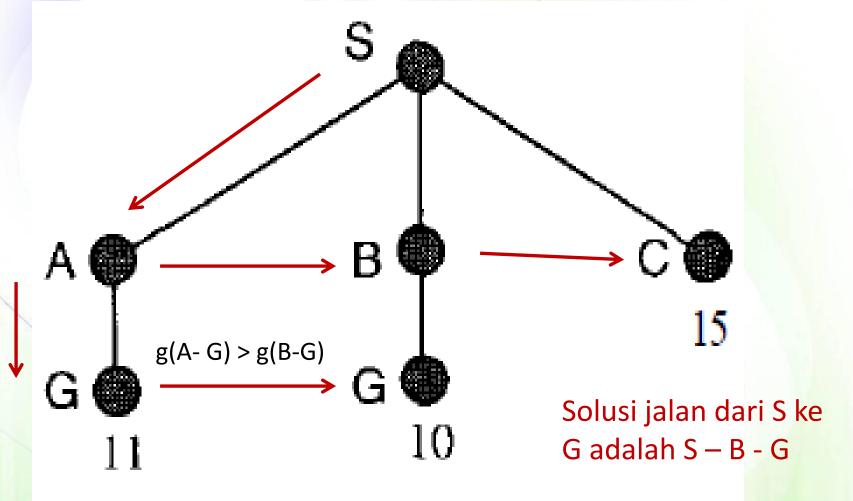


• g(a) < g(b) < g(c)

Nilai node terkecil berada di sebelah kiri

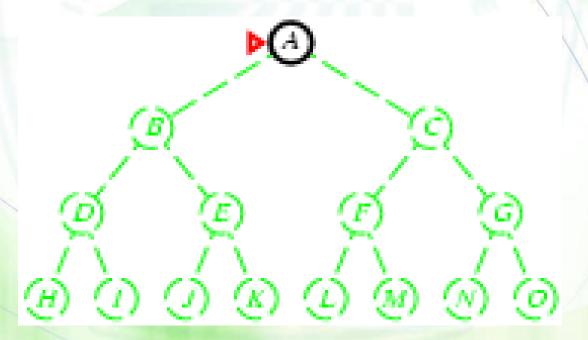




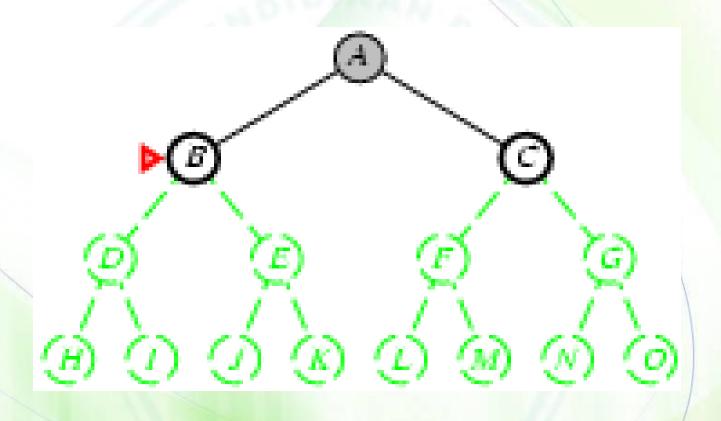




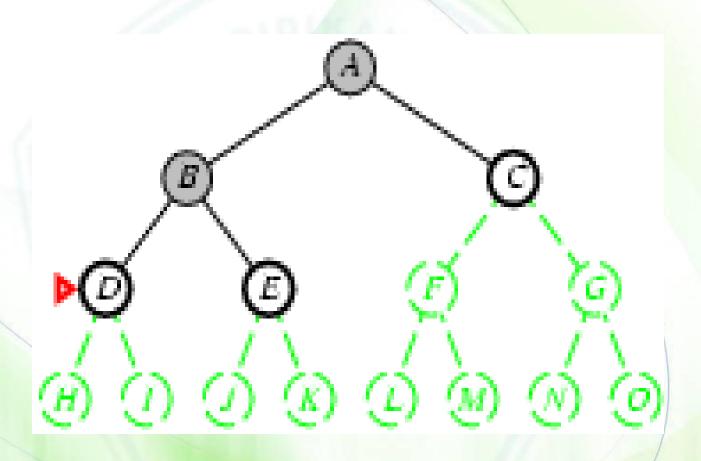
- Pencarian unexpanded node terdalam
- Start: A; goal: M
- Kompleksitas memory lebih baik dari pada BFS karena tidak semua node disimpan di memory.



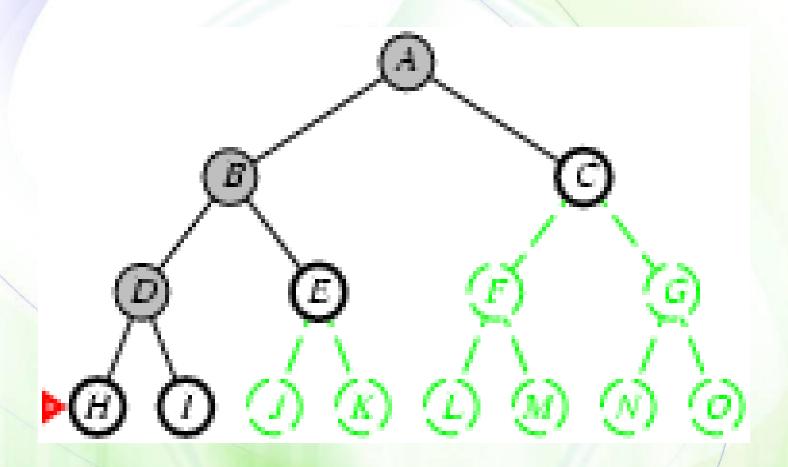




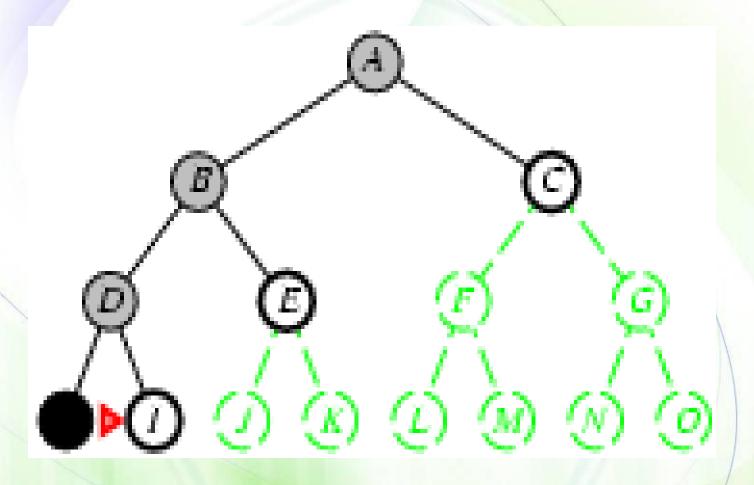




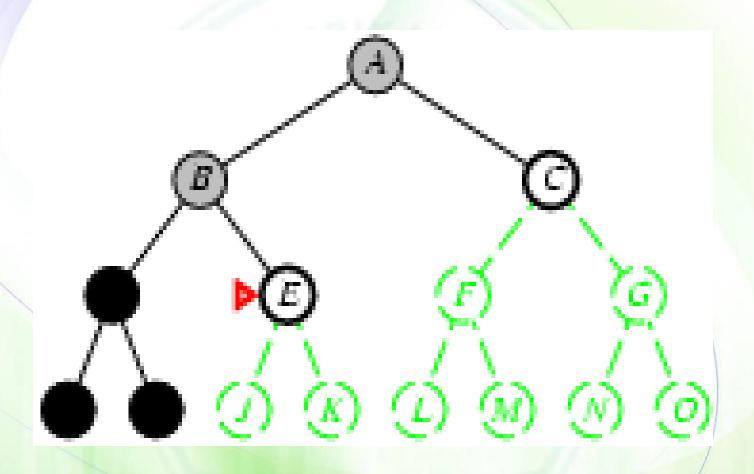




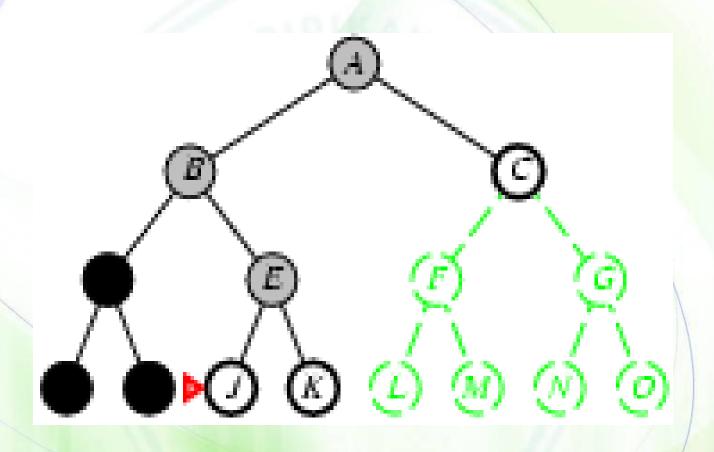




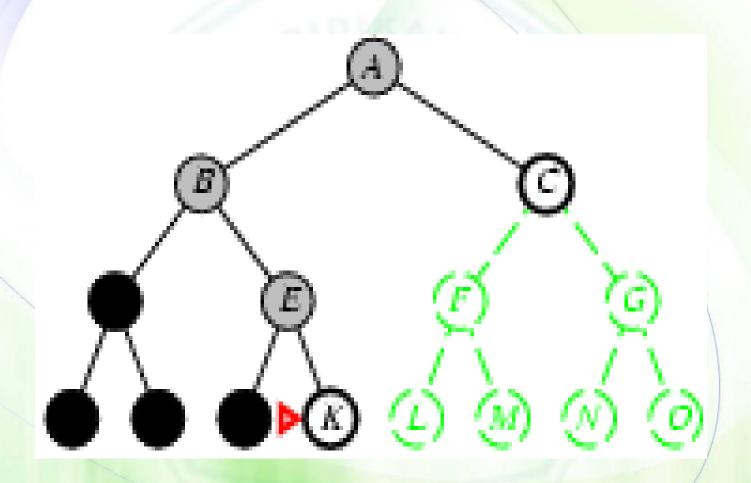




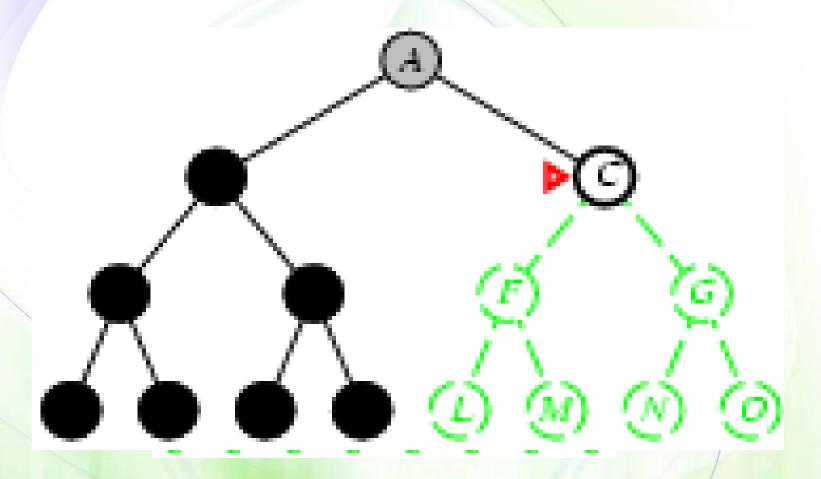




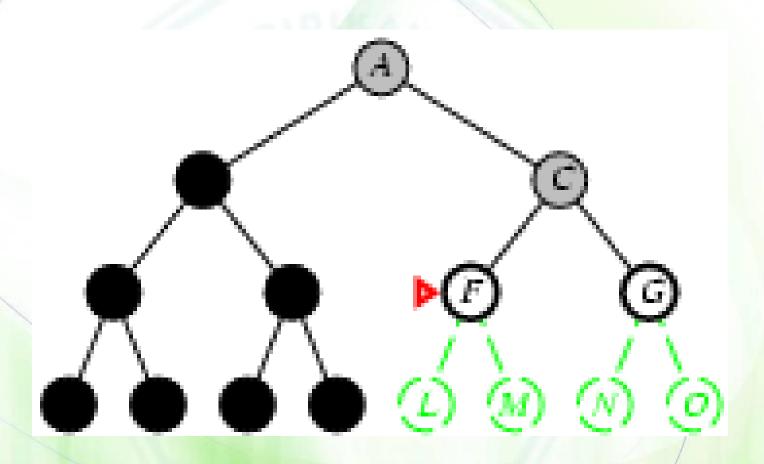




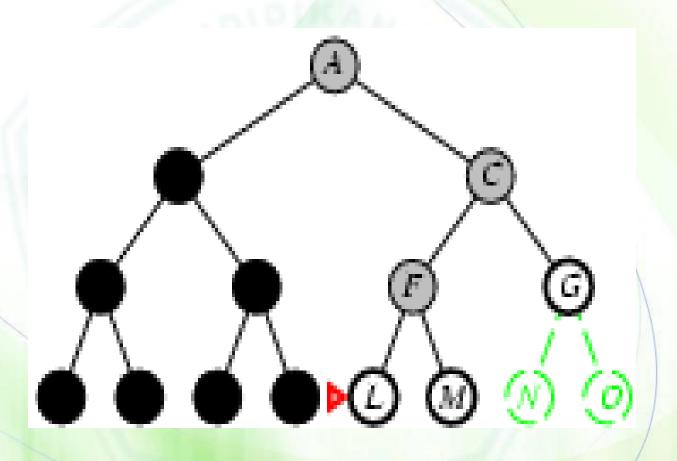




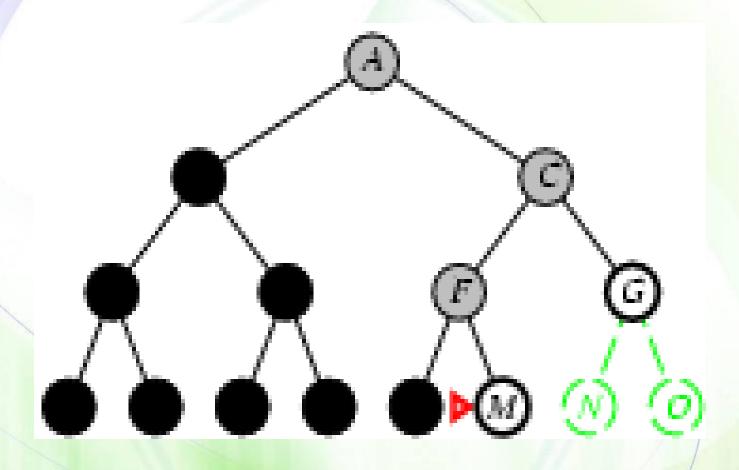














Depth Limited Search (DLS)

- Merupakan strategi DFS dengan batas kedalaman tree l yang didefinisikan sebelumnya.
- Bertujuan untuk meminimalisir worse case yang terjadi pada DFS.
- Completeness tergantung pada batas kedalaman solusi yang ditentukan. Semakin kecil nilai yang ditentukan, maka kemungkinan pencarian solusi tidak komplit.

Iterative Deepening Search (IDS)

- Kerena nilai fungsi limit terbaik pada DLS baru diketahui setelah kita menemukan solusi terbaik.
- Prinsip dari strategi ini adalah melakukan pencarian DLS secara bertahap dengan nilai l yang ditambahkan pada setiap iterasinya.
- Strategi ini mengkombinasikan keuntungan BFS dan DFS (kelengkapan dan kompleksitas ruang linear dijamin). Lakukan pencarian DLS dengan I = 0,1,2, ... sampai tidak cutoff



Iterative deepening search / =0



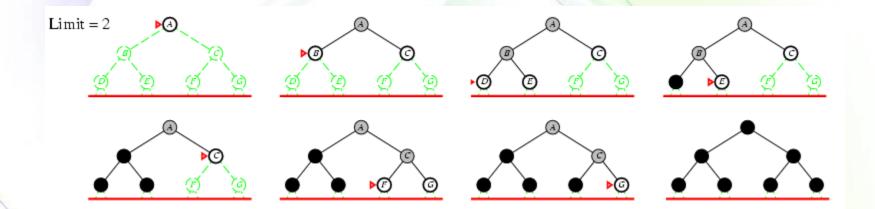


Iterative deepening search / =1



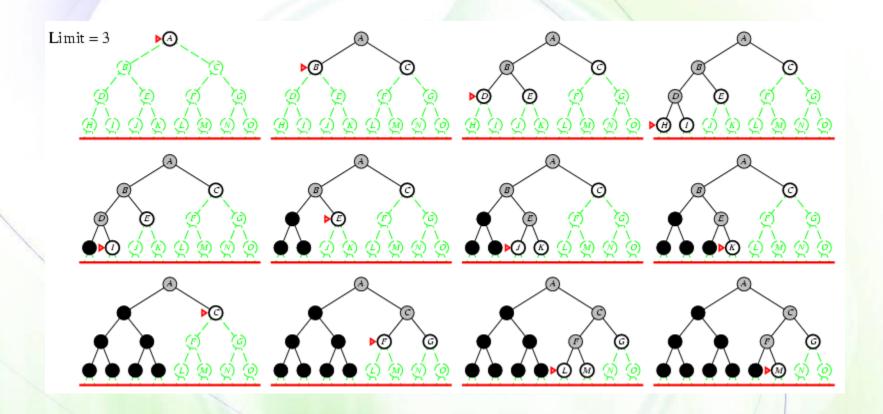


Iterative deepening search *I* =2





Iterative deepening search / =3





Bidirectional Search

- Pencarian dilakukan dari arah node asal dan node tujuan
- Kompleksitas ruang dan waktu akan lebih kecil
- Kelemahannya adalah mencari nilai fungsi dari node pendehulu.
- Sulit diimplementasikan jika memiliki lebih dari 1 node solusi



Ringkasan Uninformed Search

Criterion	Breadth- First	Uniform- Cost	Depth- First	Depth- Limited	Iterative Deepening	Bidirectional (if applicable
Time	b^d	b^d	$\overline{b^m}$	b'	b^d	$b^{d/2}$
Space	b^d	b^{d}	bm	bl	bd	$b^{d/2}$
Optimal?	Yes	Yes	No	No	Yes	Yes
Complete?	Yes	Yes	No	Yes, if $l > d$	Yes	Yes

Figure 3.18 Evaluation of search strategies. b is the branching factor; d is the depth of solution; m is the maximum depth of the search tree; f is the depth limit.



Rangkuman

- Perumusan masalah biasanya membutuhkan abstrak rincian dunia nyata untuk menentukan ruang state yang bisa dieksplorasi.
- Agen penyelesaian problem dapat memecahkan masalah dan mencapai tujuan melalui strategi pohon pencarian (searching tree).
- Berbagai strategi pencarian uninformed: BFS, UCS, DFS, DLS, IDS
- IDS hanya menggunakan ruang linear dan tidak banyak waktu lebih dari algoritma uninformed lainnya.



Tugas Kelompok

Bandingkan 2 buah algoritma dalam mencari solusi pada problem missionaries and canibal

Hint: e-book hal 88 no 3.4