

# REŠAVANJE PROBLEMA I TRAŽENJE

## Sadržaj

### I deo

- Formulacija problema
- Slep algoritmi za traženje

### II deo

- Informisani algoritmi za traženje
- Local search algoritmi

### III deo

- Algoritmi za igre



# Rešavanje problema – šta je to?

- Mi želimo da:

- Automatizujemo rešavanje problema

- Treba nam:

- Reprezentacija problema

- Algoritmi koji koriste neku strategiju za rešavanje problema definisanog izabranom reprezentacijom

# Tipovi problema

- **Determinističko, potpuno dostupno okruženje**  
→ tzv. *single-state problem*
  - Agent zna tačno u kom je stanju, rešenje je sekvenca akcija
- Non-observable → **sensorless problem (conformant problem)**
  - Agent nema ideju gde je; rešenje je sekvenca
- Nondeterministic and/or partially observable → **contingency problem**
  - Percepcijom se obezbeđuju agentu **nove** informacije o tekućem stanju
- Unknown state space → **exploration problem**

# Agent koji rešava problem (problem-solving agent)

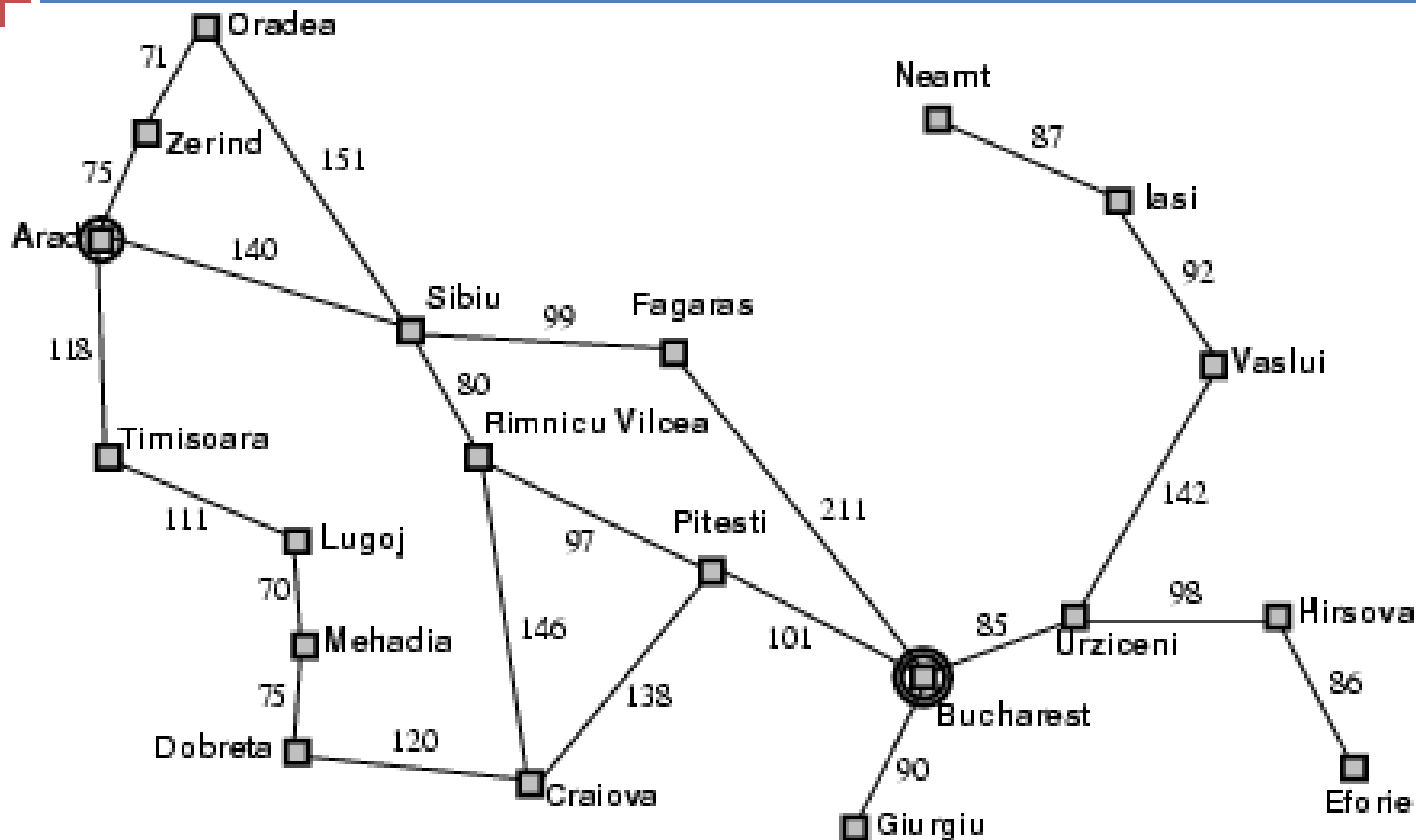
```
function SIMPLE-PROBLEM-SOLVING-AGENT(percept) returns an action
  static: seq, an action sequence, initially empty
           state, some description of the current world state
           goal, a goal, initially null
           problem, a problem formulation

  state ← UPDATE-STATE(state, percept)
  if seq is empty then do
    goal ← FORMULATE-GOAL(state)
    problem ← FORMULATE-PROBLEM(state, goal)
    seq ← SEARCH(problem)
  action ← FIRST(seq)
  seq ← REST(seq)
  return action
```

# Primer: Rumunija

## Kako naći put od Arada do Bukurešta?

7



# Primer: Rumunija

## Kako naći put od Arada do Bukurešta?

8

- Otišli ste na odmor u Rumuniju; trenutno ste u gradu Arad.
- Sutradan imate let iz grada Bucharest
- Kako stići od Arad-a do Bucharest-a?
- **Formulište cilj:**
  - ▣ Stići u Bucharest
- **Formulište problem:**
  - ▣ **stanja:** različiti gradovi
  - ▣ **akcije:** vožnja između gradova
- **Traženje rešenja**
  - ▣ Sekvenca gradova, napr. Arad, Sibiu, Fagaras, Bucharest

# Selekcija (izbor) prostora stanja (Formulacija problema)

9

- Realni svet je jako složen
  - Prostor stanja mora da bude neka njegova apstrakcija za rešavanje problema
- (Apstraktno) **stanje** = skup realnih stanja
- (Apstraktna) **akcija** = kompleksna kombinacija realnih akcija
  - ▣ napr., "Arad → Zerind" predstavlja kompleksni skup mogućih ruta, prevoznika, odmorišta i sl.
- Da bi se garantovala realizabilnost, **neko** realno stanje "in Arad" mora da odgovara **nekom** real state "in Zerind"
- (Apstraktno) **rešenje** =
  - ▣ Skup realnih puteva koji su rešenje u realnom svetu
- Svaka apstraktna akcija treba da bude jednostavija u odnosu na originalni problem

# (apstraktna) Reprezentacija problema

- Generalno, treba nam:

- **Prostor stanja:**

- problem je podeljen na skup koraka (**akcija**) koji vode od **inicijalnog** stanja do **ciljnog stanja**

- **Stanje** je reprezentacija elemenata problema u datom trenutku.

- ▣ Problem se definiše preko **elemenata problema** i njihovih međusobnih **veza**.

- ▣ Za svaku instancu rezolucije problema, ti elementi imaju svoje deskriptore (kako ih izabrati?) i relacije.



# Stanja

- **Stanje** je reprezentacija elemenata problema u datom trenutku.
- Dva specijalna stanja se definišu:
  - **Inicijalno (početno) stanje** (početak problema)
  - **Finalno (ciljno) stanje** (očekivano ciljno stanje)

# Modifikacija stanja: funkcije sledbenika

- Funkcija sledbenka je potrebna da bi se obezbedila **promena stanja**.
- Funkcija sledbenka je **opis mogućih akcija**, odnosno **skup operacija**.
- Radi se o funkciji koja vrši transformaciju reprezentacije stanja, odnosno promenu jednog stanja u drugo.
- Funkcija sledbenka definiše veze između stanja.
- Reprezentacija funkcije sledbenka :
  - ▣ Uslovi primenljivosti
  - ▣ Funkcija transformacije

# Prostor stanja

- **Prostor stanja** je skup svih stanja koji se mogu dostići iz polaznog stanja.
- Prostor stanja ima **formu grafa** u kome su čvorovi stanja, a potezi akcije odnosno funkcije sledbenika.
- **Put** u prostoru stanja je sekvenca stanja povezanih sekvencom akcija.
- **Rešenje problema** je **jedan put** u grafu/prostoru stanja.

# Rešenje problema

- **Rešenje** u prostoru stanja je put počev od početnog stanja do ciljnog stanja, ili ponekad, samo ciljno stanje.
- **Put/cena rešenja**: funkcija koja dodeljuje numeričku vrednost svakom putu, i odnosi se na cenu primene operatora na stanja.
- Rešenje se kvalitativno meri cenom puta, tako da **optimalno rešenje** se odnosi na put sa najnižom cenom.
- Rešenja: bilo koje, optimalno, sva rešenja. Cena zavisi od problema i tipa rešenja koje se očekuje.

# Komponente za opis problema

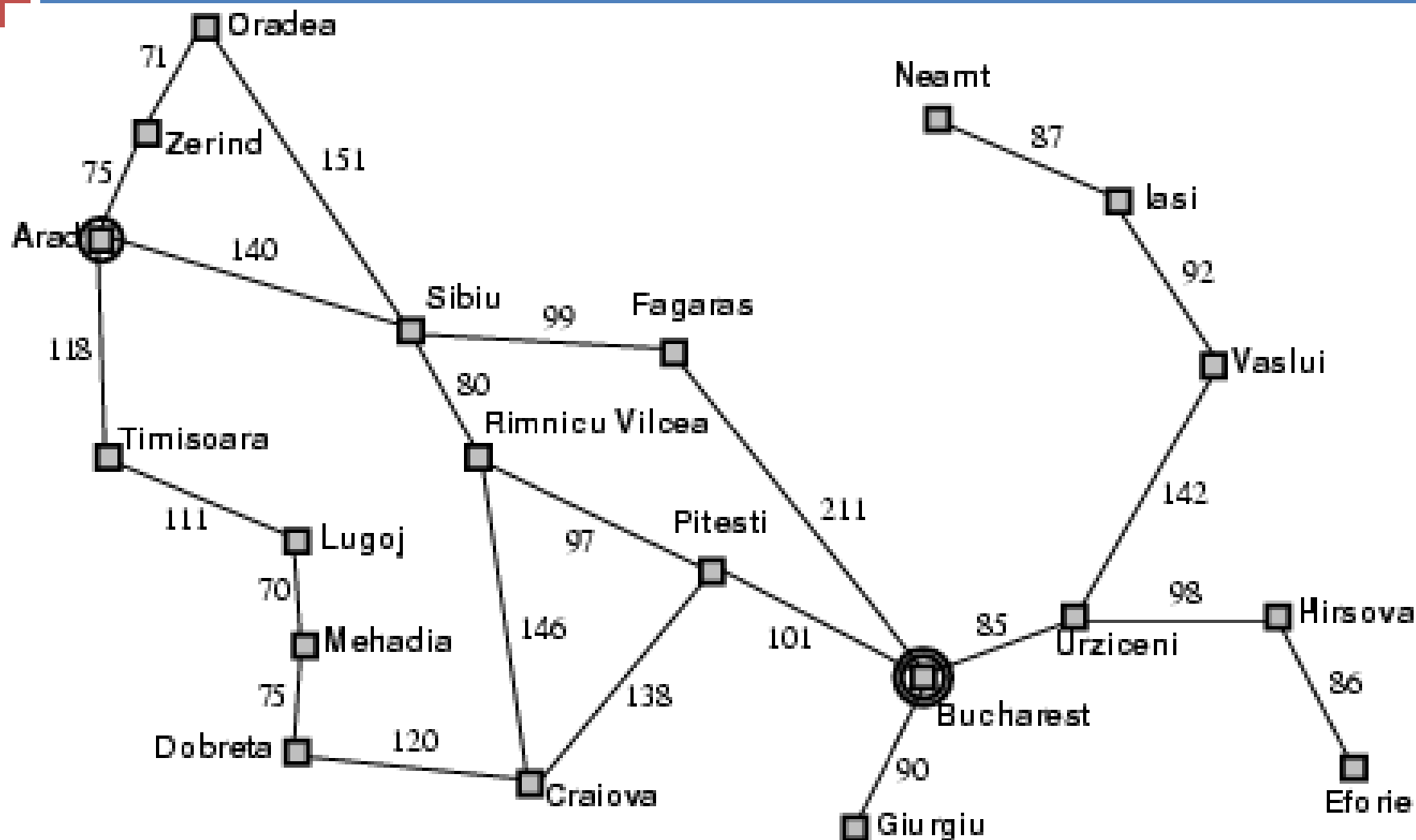
## □ Komponente:

- ▣ Prostor stanja (definisan eksplicitno ili implicitno)
- ▣ Inicijalno stanje
- ▣ Ciljno stanje (ili uslovi koje treba zadovoljiti)
- ▣ Dostupne/dozvoljene akcije (operatori koji menjaju stanja)
- ▣ Ograničenja (napr. cena)
- ▣ Elementi koji se odnose na znanje o domenu koje je relevantno za konkretan problem
- ▣ Tip rešenja:
  - Sekvenca operatora ili ciljno stanje
  - Neko, optimalno (potrebna definicija cene puta), sva

# Primer: Rumunija

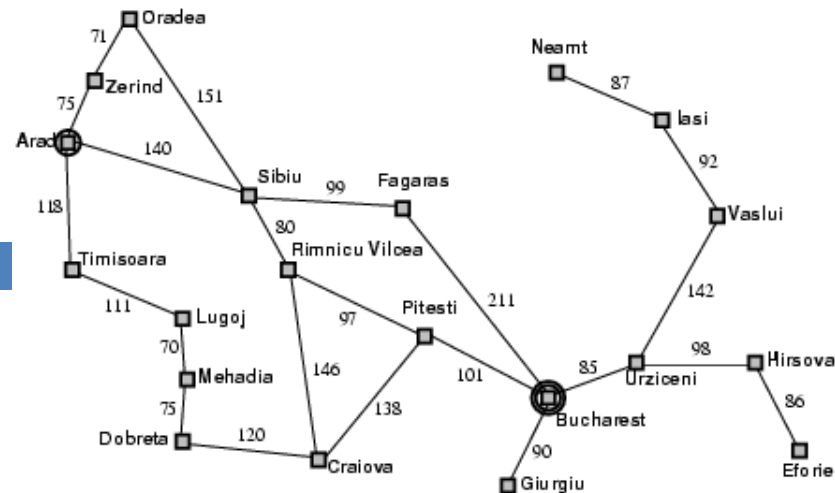
## Kako naći put od Arada do Bukurešta?

17



# Formulacija problema

18



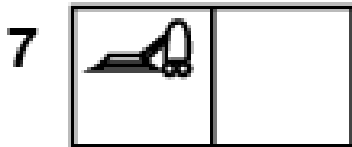
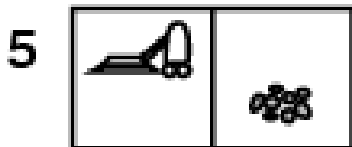
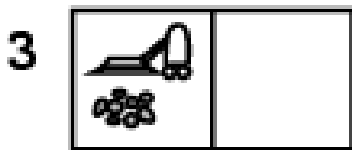
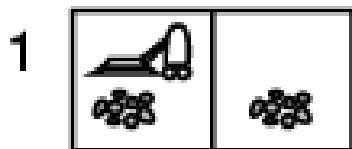
**Problem** se definiše preko:

- **inicijalnog stanja** napr., “Arad”
- **akcija** ili **funkcije sledbenika**  $S(x)$  = skup parova akcija–stanje
  - ▣ Primer:  $S(\text{Arad}) = \{ \langle \text{Arad} \rightarrow \text{Zerind}, \text{Zerind} \rangle, \dots \}$
- **test na ciljno stanje**,  
primer:  $x = \text{“Bucharest”}$ ,...
- **cena puta**
  - ▣ Primer: zbir rastojanja, broj izvršenih akcija itd.
  - ▣  $c(x, a, y)$  je **cena koraka**, uz pretpostavku  $\geq 0$
- **rešenje** je sekvenca akcija počev od inicijalnog stanja do ciljnog stanja

# Primer: vacuum world

## Moguća stanja i operatori

### Stanja (formani opis?):



### Operatori:

**L** – LEVO

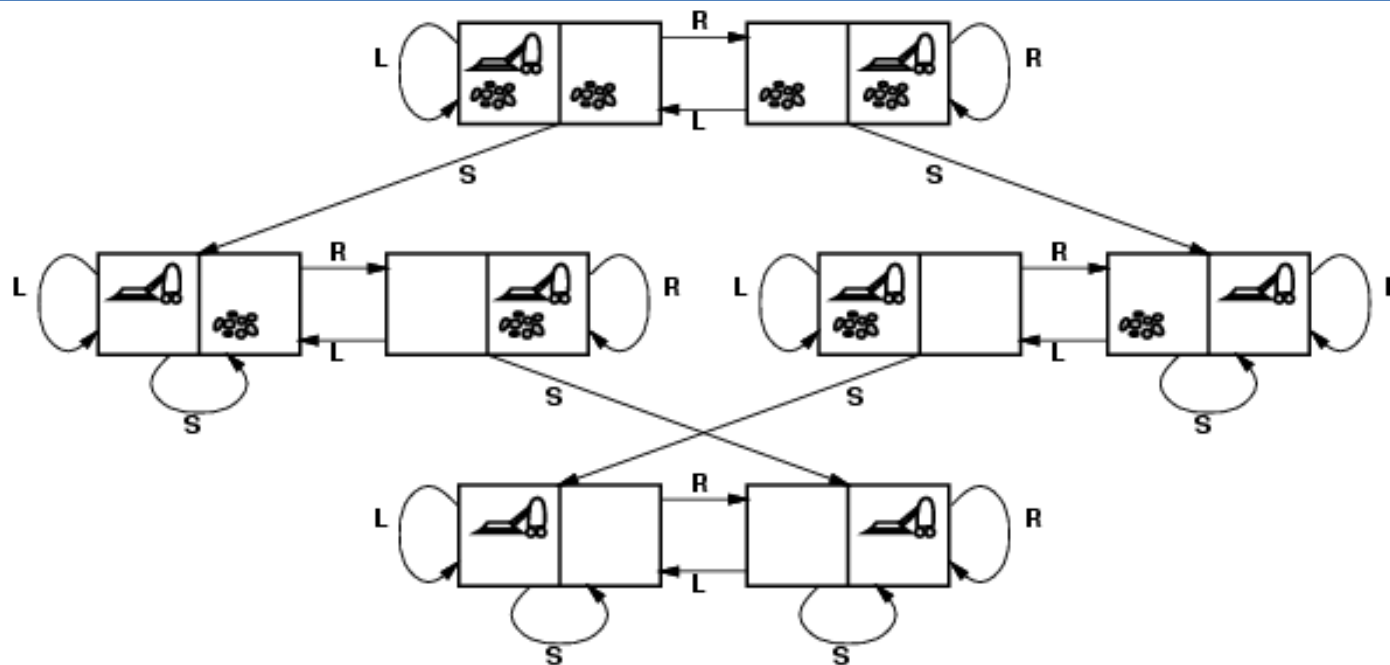
**D** – DESNO

**U** – USISAJ



# Primer: vacuum world

## Prostor traženja



Stanja? *integer*: smeće i lokacija

Poč. stanje? Bilo koje, od 1 do 8

Akcije? **L**evo, **D**esno, **U**sisaj

Test ciljnog stanja? Čisto, tj nema smeća na svim lokacijama

Cena puta? 1 po akciji

# Primer: 8-puzzle, formulacija 1

- Prostor stanja
  - ▣ Svako stanje je polje 3x3 sa brojevima
  - ▣ Lokacija pločica
- Početno stanje: stanje 1
- Ciljno stanje: stanje 2
- Operatori:
  - ▣ levo, desno, gore, dole, koje se primenjuju na bilo koji element polja (ili NIL)
- Algoritam vraća niz operatora (put)
- Cena: 1 po potezu

5	4	
6	1	8
7	3	2

1	2	3
8		4
7	6	5

# Problemi sa formulacijom 1

- **Koliko** operatora moze da se primeni na početno stanje?
- **Kako** se odredjuju sledbenici početnog stanja?
- Bolje je ako se **operatori mogu primeniti u većini slučajeva**

# 8-puzzle: formulacija 2

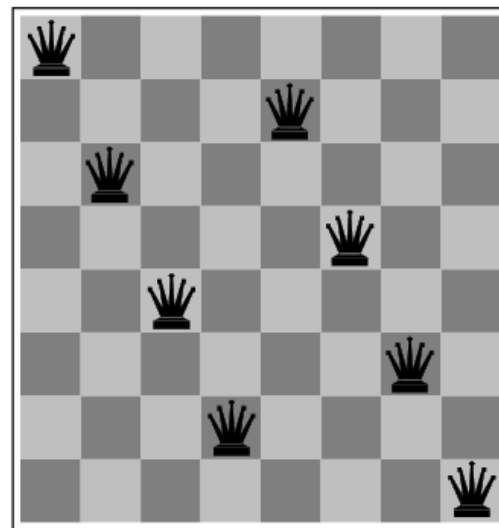
- ❑ Isti operatori, ali se primenjuju na **praznu poziciju**
- ❑ Operatori tada ne zahtevaju argumente
- ❑ Algoritam i dalje vraća putanju

5	4	
6	1	8
7	3	2

1	2	3
8		4
7	6	5

# Problem 8 kraljica: formulacija 1

- Prostor stanja:
  - ▣ polje 8x8, svaki element može sadržati  $\leq n$  kraljica, pozicija otvoren/napadnut.
- Početno: prazna tabla
- Ciljno stanje: raspoređene kraljice
- Operatori:
  - ▣ 8 operatora (po jedan za svaki red)
  - ▣ Kraljica se smesta u prvo slobodno (nenapadnuto) polje



# Problem 8 kraljica: formulacija 2

- Počni sa slučajno razmeštenim kraljicama
- Razmestati kraljice dok nema konflikata
- Stanje: vektor od 8 elemenata (vrste)
- Operatori: pomeraju napadnute kraljice u drugi red u istoj koloni

# Tipični problemi

- traženje puta (route finding)
- Najkraci put koji obilazi zadata mesta (travelling salesperson)
- VLSI layout
- Navigacija za robote
- Planiranje letova za avio kompaniju
- ...

# Rešavanje problema traženjem

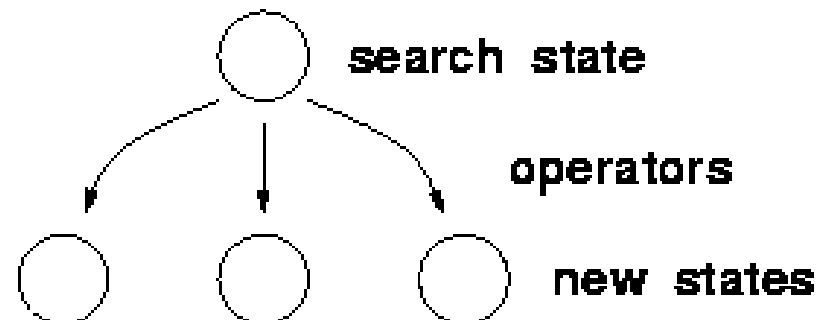
Stablo traženja

Algoritmi za traženje



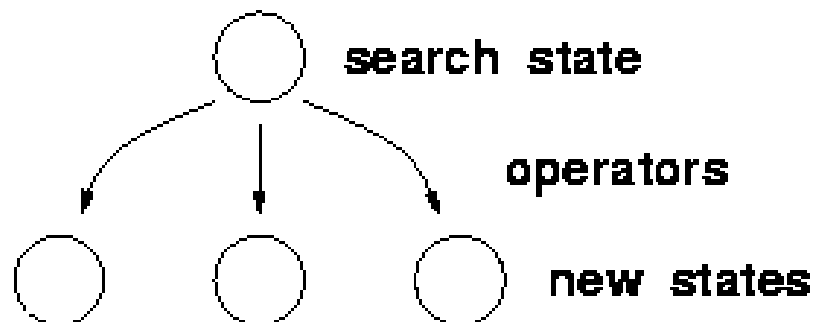
# Rešavanje problema kao traženje (pregled)

- **Stanje** – diskretno stanje «sveta»
- **Prostor stanja**: - skup svih stanja problema
- **Početno stanje**
- **Ciljno stanje** (ili stanja!!)
- **Operatori**: - prelaz iz stanja u stanje; funkcije koje odredjuju sledeće stanje na osnovu tekućeg stanja (ili NIL)



# Rešavanje problema kao traženje (2)

- **Sledbenici** (potomci): sva stanja u koja se može preći iz tekućeg stanja
- **Traženje sledbenika**: primena svih operatora na tekuće stanje da bi se dobili potomci
- **Uslovi/Test za ciljno stanje**: predikat koji vraća T ili F za zadato stanje



# Rešavanje problema kao traženje (3)

- **Cena puta** (opciono): suma cena individualnih operatora
- **Heuristika** – informacija o tome zbog čega je izbor nekog čvora (stanja) bolji od izbora ostalih
- **Rešavanje problema** – odrediti niz operatora koji prevodi sistem iz početnog stanja u ciljno stanje; put do cilja (**rešenje problema**) je niz čvorova u grafu koje treba obići da bi se došlo do cilja.

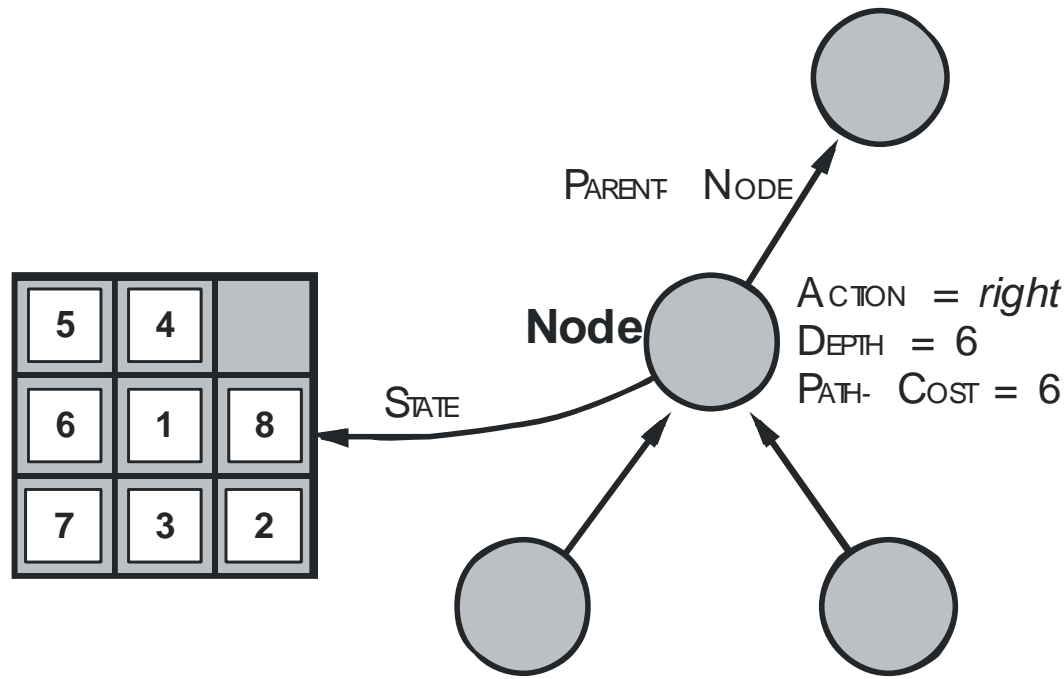
# Implementacija:

## Stanja / Čvorovi u prostoru stanja

Problem: izbor (apstraktnog) stanja

**Stanje** je (reprezentacija za) fizička(u) konfiguracija(u)

**Čvor** je struktura podataka koja je deo stabla tražanja, uključuje **stanje**, **roditeljski čvor**, **akciju**, **cenu puta**  $g(x)$ , **dubinu**



# Traženje

## Algoritam za traženje

- Polazno stanje
- Operatori
- Sledbenici
- Krajnje stanje (cilj)
- Test
- Cena puta

### **Obilazak prostora stanja**

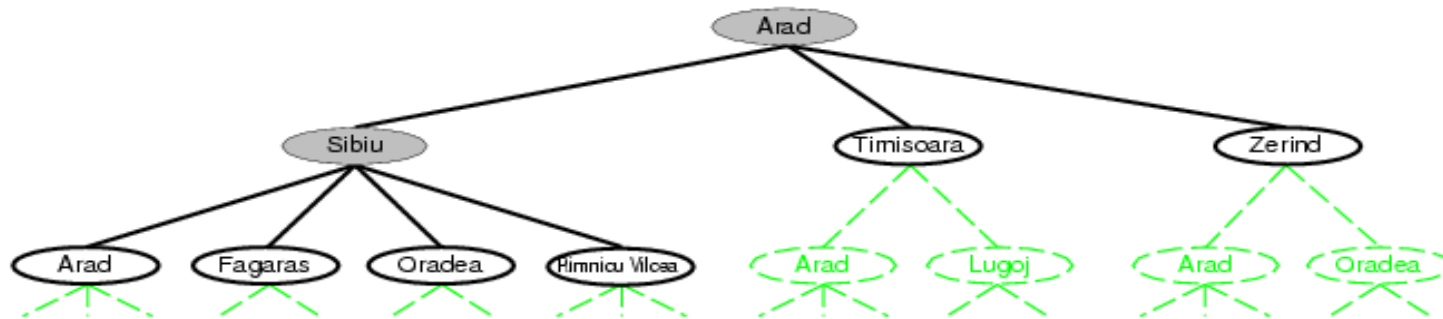
- Pronalazi jednu putanju (ili sve putanje) od početnog do ciljnog stanja
- Izračunava cenu primene niza operatora (put) koji vodi od početnog stanja to krajnjeg stanja
- Neki algoritmi nalaze put sa minimalnom cenom

# Stablo traženja

- Osnovna ideja:
  - ▣ *offline*, simulirani obilazak prostora stanja generisanjem sledbenika za već posećena stanja
- Stablo traženja je efikasan način da se predstavi kako algoritam traženja ispituje prostor traženja.
- Dinamički se kreira, počev od početnog stanja

**Važno:** prostor traženja i stablo traženja se razlikuju!

# Primer stabla traženja



**function** TREE-SEARCH(*problem, strategy*) **returns** a solution, or failure  
    initialize the search tree using the initial state of *problem*  
    **loop do**  
        **if** there are no candidates for expansion **then return** failure  
        choose a leaf node for expansion according to *strategy*  
        **if** the node contains a goal state **then return** the corresponding solution  
        **else** expand the node and add the resulting nodes to the search tree

# Strategije

36

- **Strategija** je definisana izborom čvorova za ekspanziju
- Evaluacija strategija
  - ▣ **Kompletnost**: da li nalazi rešenje?
  - ▣ **Cena** – vreme i memorija
  - ▣ **Optimalnost** – da li nalazi rešenje koje najmanje košta
- Cena tj vremenska i prostorna (memorijska) kompleksnost se mogu meriti u zavisnosti od:
  - ▣ ***b***: maksimalne vrednosti faktora grananja stabla traženja
  - ▣ ***d***: dubine najjeftinijeg rešenja
  - ▣ ***m***: maksimalna dubina prostora traženja (može biti  $\infty$ )



# Implementacija (generalizacija): Opšti algoritam traženja

```
function TREE-SEARCH(problem, fringe) returns a solution, or failure  
  fringe  $\leftarrow$  INSERT(MAKE-NODE(INITIAL-STATE[problem]), fringe)  
  loop do  
    if fringe is empty then return failure  
    node  $\leftarrow$  REMOVE-FRONT(fringe)  
    if GOAL-TEST[problem](STATE[node]) then return SOLUTION(node)  
    fringe  $\leftarrow$  INSERTALL(EXPAND(node, problem), fringe)
```

---

```
function EXPAND(node, problem) returns a set of nodes  
  successors  $\leftarrow$  the empty set  
  for each action, result in SUCCESSOR-FN[problem](STATE[node]) do  
    s  $\leftarrow$  a new NODE  
    PARENT-NODE[s]  $\leftarrow$  node; ACTION[s]  $\leftarrow$  action; STATE[s]  $\leftarrow$  result  
    PATH-COST[s]  $\leftarrow$  PATH-COST[node] + STEP-COST(node, action, s)  
    DEPTH[s]  $\leftarrow$  DEPTH[node] + 1  
    add s to successors  
  return successors
```

# Osnovni algoritmi za traženje

(u zavisnosti od strategije)

- **Neinformisani (slepi) algoritmi**

(depth-first search, breadth-first search, ...)

Ne koriste nikakvo znanje o domenu

- **Informisani (heuristicki) algoritmi ( $A^*$ )**

Koriste heuristike da pronađu najbolje rešenje

# Neinformisani algoritmi traženja

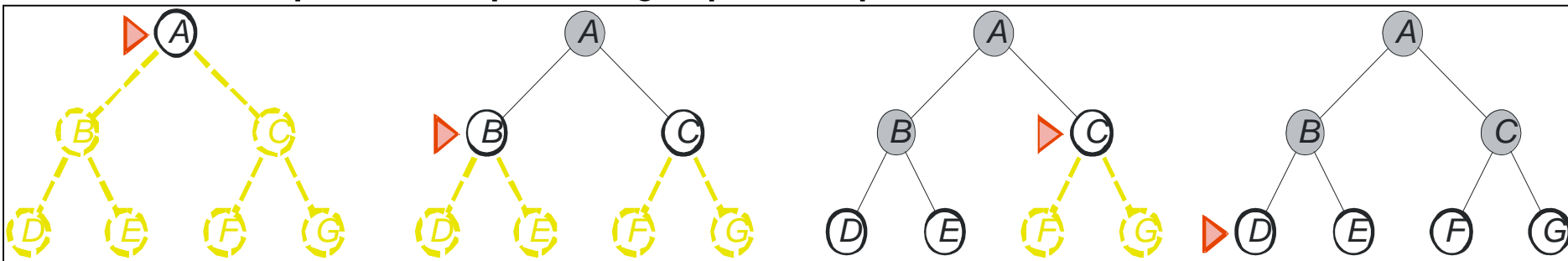
- **Breadth-first search** – traženje po širini
- **Uniform-cost search** – traženje sa uniformnom cenom
- **Depth-first search** – traženje po dubini
- **Depth-limited search** – ograničavanje traženja po dubini
- **Iterative deepening search**

# Traženje po širini

- *Breadth-first search*
- Čvorovi se obilaze s leva u desno
- Da bi se **izbegle petlje**, ne generisu se sledbenici koji su jednaki roditelju tekuceg čvora (postoje i drugi načini da se izbegnu petlje)
- Nalazi najbliži cilj
- Kompletan i optimalan ako je cena puta neopadajuca funkcija dubine čvora
- **Implementacija: red (FIFO)**

# Algoritam traženja po širini

1. Formirati listu čvorova koja inicijalno sadrži samo startni čvor.
2. Dok se lista čvorova ne isprazni ili se ne dođe do ciljnog čvora, proveriti da li je prvi element liste ciljni čvor
  - a) Ako je prvi element liste ciljni čvor, ne raditi ništa.
  - b) Ako prvi element liste nije ciljni čvor, ukloniti ga iz liste i dodati sve njegove sledbenike iz stabla pretrage (ako ih ima i ako nisu već posećeni) na **kraj liste**.
3. Ako je pronađen ciljni čvor, pretraga je uspešno završena; u suprotnom pretraga je neuspešna.



# Osobine BFS

- Kompletnost? Da (ako je  $b$  konačno)
- Vreme?  $1 + b + b^2 + b^3 + \dots + b^d + b(b^d - 1) = O(b^{d+1})$
- Prostor?  $O(b^{d+1})$  (čuva svaki čvor u memoriji)
- Optimalnost? Da (ako je cena = 1 po koraku)
- **Prostor** – problem (u odnosu na vreme)

# Traženje po širini – pregled

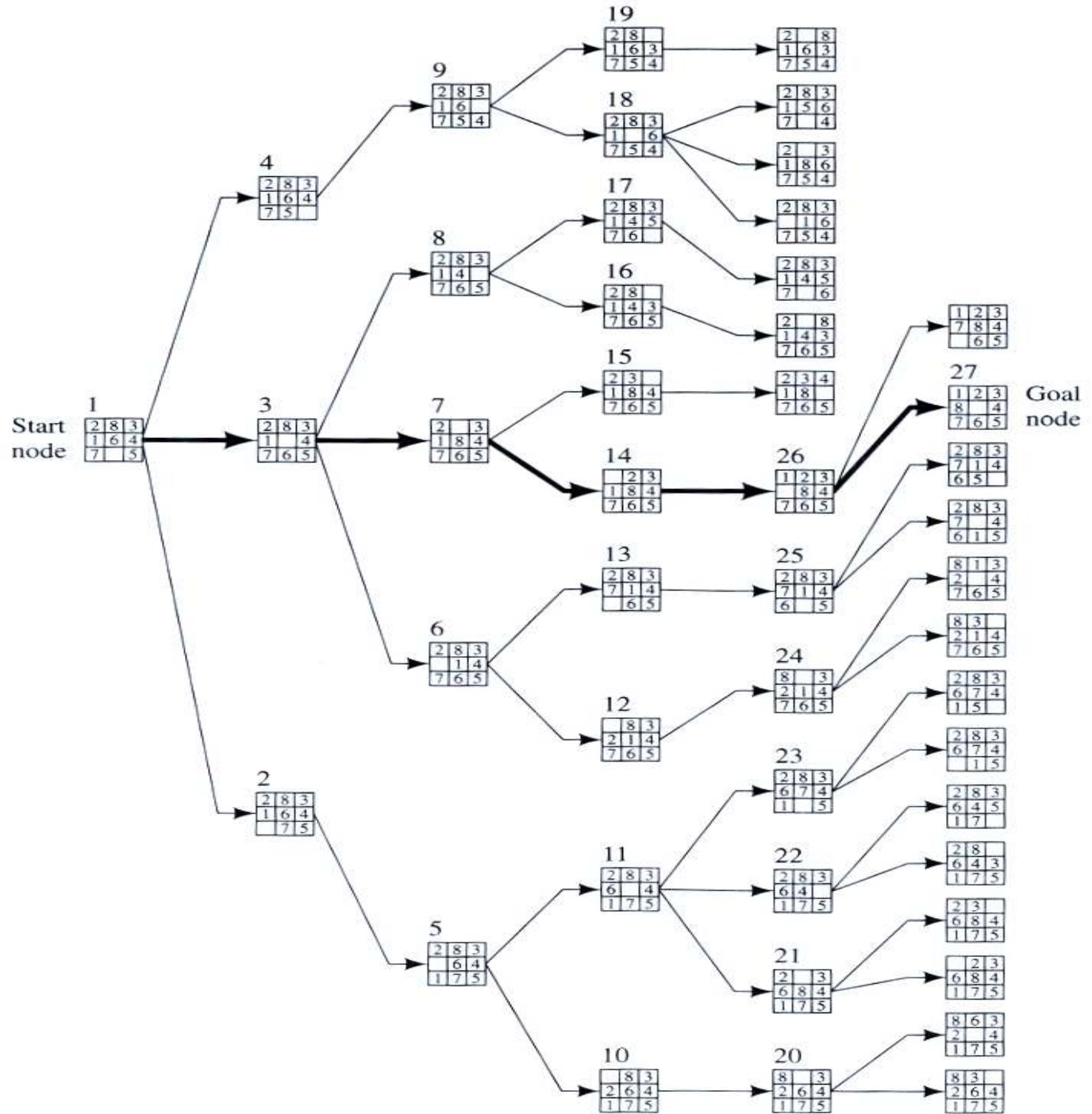
## □ Prednosti:

- ▣ Uvek nalazi cilj (rešenje)
- ▣ Dobar za plitka stabla

## □ Nedostaci:

- ▣ Veliki zahtevi za memorijom
- ▣ Može biti spor za stabla sa velikom dubinom

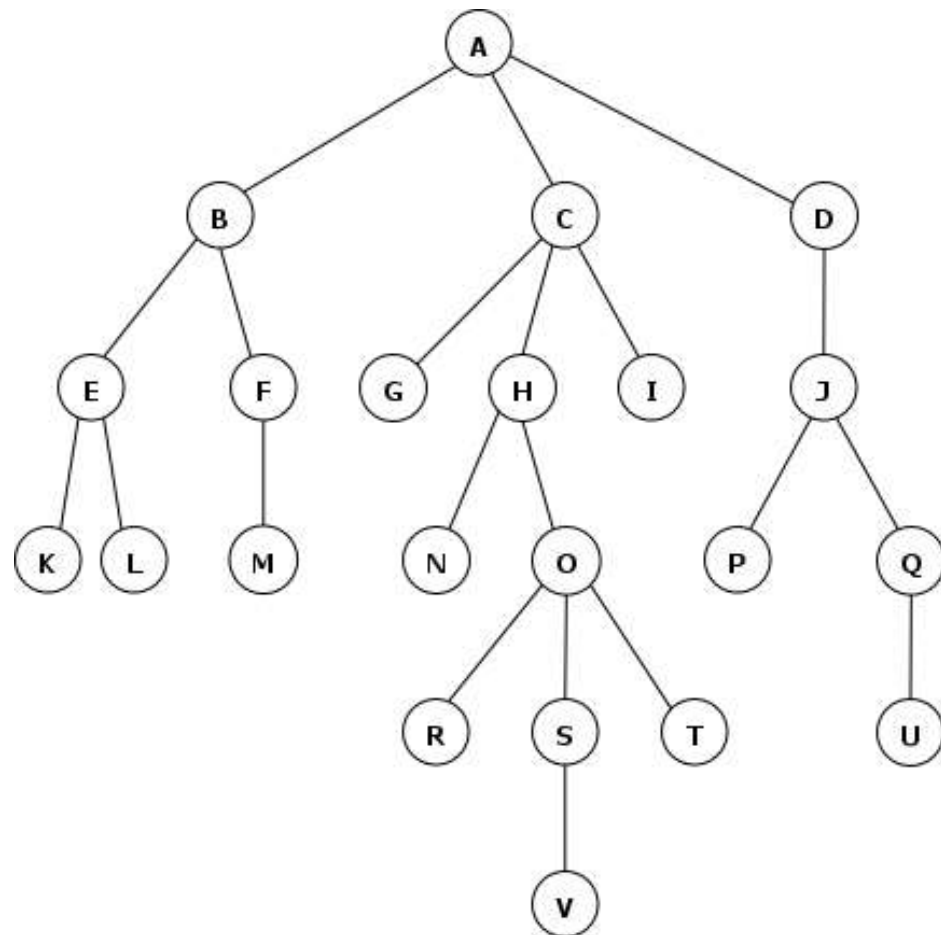
# Primer BFS





# Primer: traženje po širini

Cilj: M, V ili J



- A
- B C D
- C D E F
- D E F G H I
- E F G H I J
- F G H I J K L
- G H I J K L M
- H I J K L M
- I J K L M N O
- J K L M N O
- K L M N O P Q
- L M N O P Q
- M N O P Q
- N O P Q
- O P Q
- P Q R S T
- Q R S T
- R S T U
- S T U
- T U V
- U V
- V

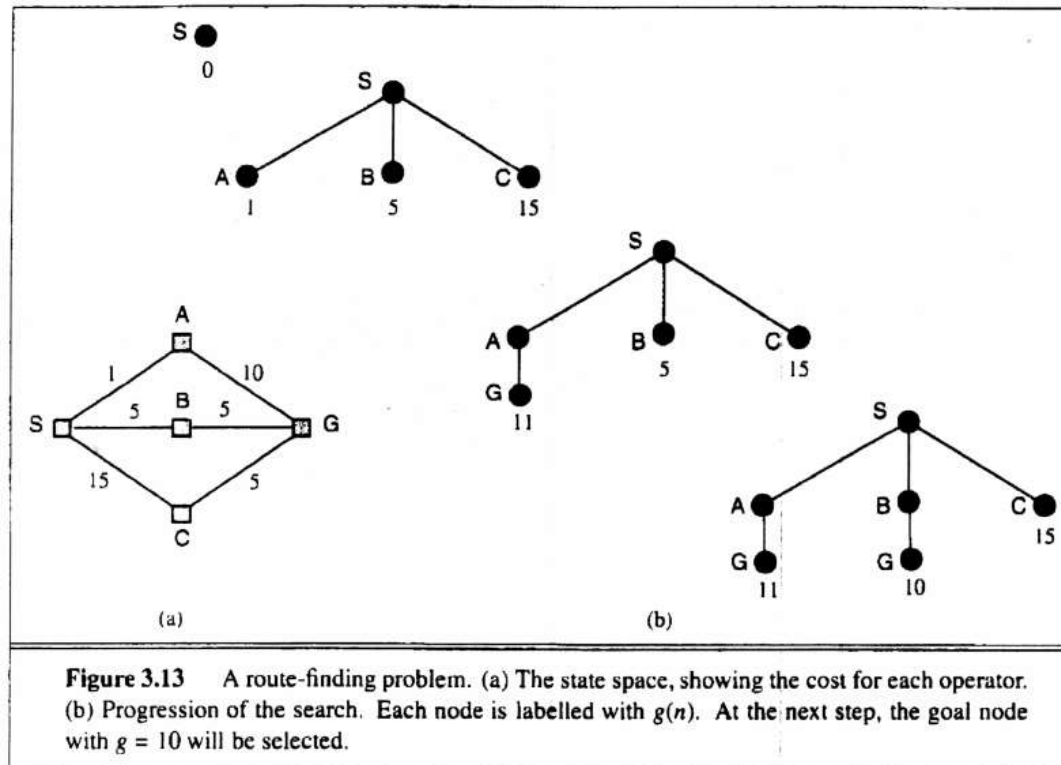
# Varijante:

## Traženje sa uniformnom cenom

- Uniform cost search
- Modifikacija traženja po širini
- Iz reda se bira čvor sa najnižom cenom  $g(n)$
- Nalazi optimalno rešenje ako cena puta nikada ne opada sa dubinom

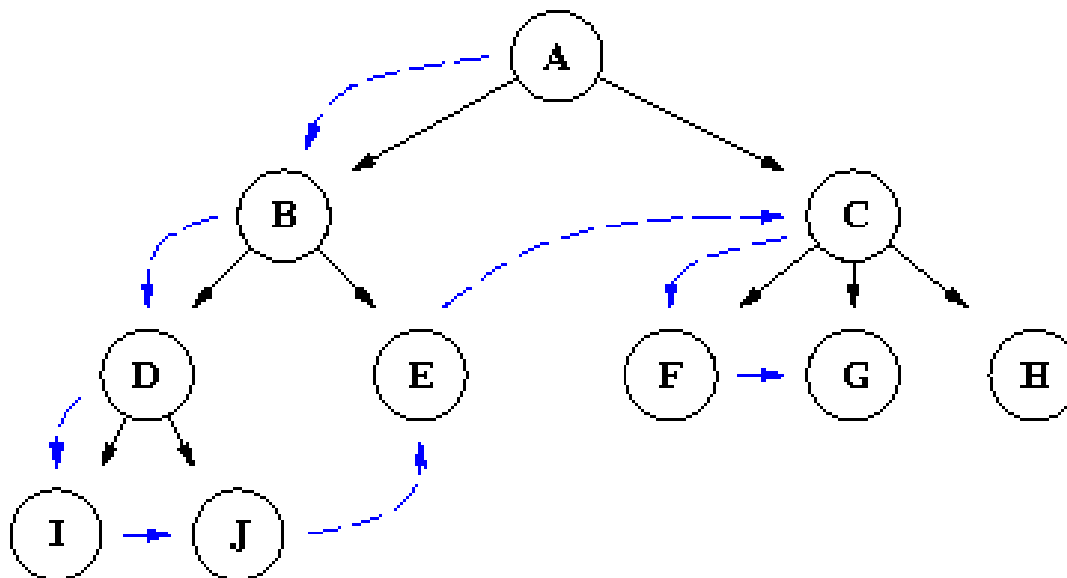
### □ Implementacija:

**red(FIFO)** uređen po  
ceni puta



# Traženje po dubini

- Depth-first search
- Čvorovi se obilaze s leva udesno
- Implementacija: **magacin(LIFO)**



# Traženje po dubini - osobine

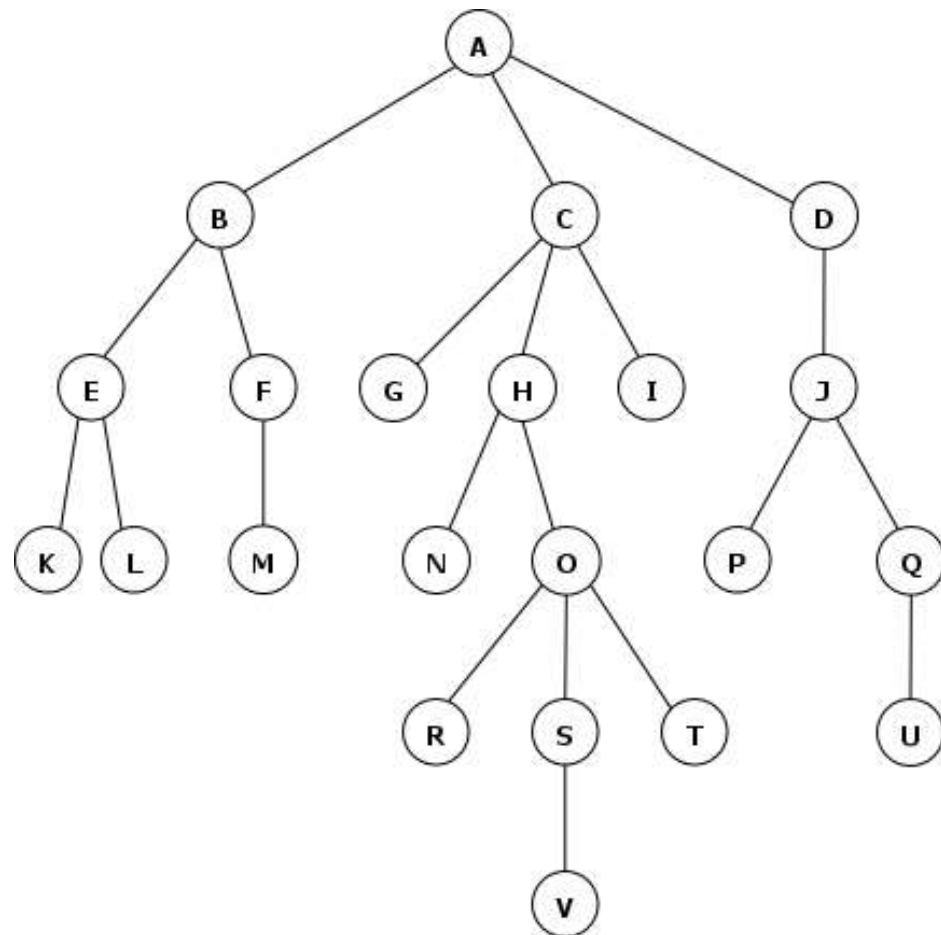
- Kompletnost? Ne: ne nalazi rešenje u beskonačnim prostorima stanja (infinite-depth spaces), kod stanja sa petljama
  - ▣ Modifikuj ili izbegavaj stanja koja se ponavljaju!
  - ▣ → kompletan sa konačnim stanjima
- Vreme?  $O(b^m)$ : jako loše ako je  $m$  mnogo veće od  $d$ 
  - ▣ ali ako plitko, može da bude značajno brži od breadth-first
- Prostor?  $O(bm)$ , tj, linearno!
- Optimalnost? Ne

# Traženje po dubini - pregled

- ❑ Ne generišu se oni sledbenici koji se već pojavljuju u putu od korena do tekućeg čvora (da bi se izbegle petlje)
- ❑ Mali zahtevi za memorijom
- ❑ Ako postoje veoma dugački (ili neograničeni) putevi, ne garantuje rešenje
- ❑ Nije kompletno, ni optimalno

# Primer: traženje po dubini

Cilj: M, V ili J



☐ A

☐ B C D

☐ E F C D

☐ K L F C D

☐ L F C D

☐ F C D

☐ M C D

☐ C D

☐ G H I D

☐ H I D

☐ N O I D

☐ O I D

☐

☐ R S T I D

☐ S T I D

☐ V T I D

☐ T I D

☐ I D

☐ D

☐ J

☐ P Q

☐ Q

☐ U

# Primer traženja po dubini

Stanje magacina

**S**

**S->A, S->D**

**S->A->B, S->A->D, S->D** (S->A->S petlja – eliminiše se)

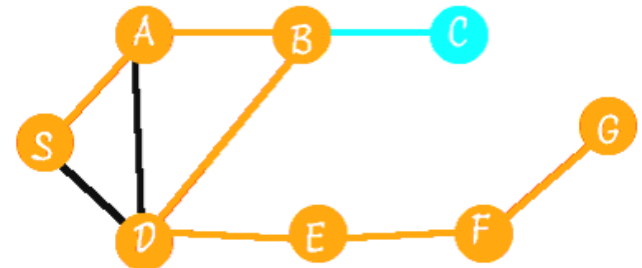
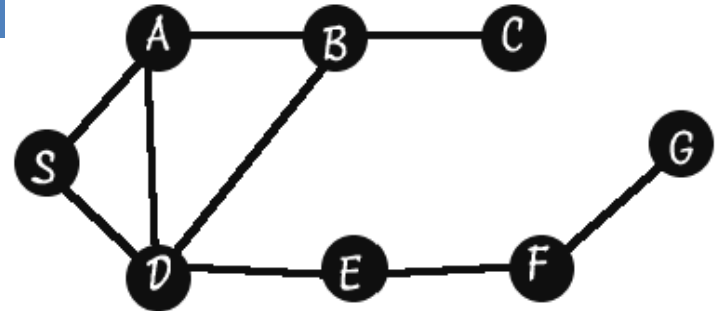
S->A->B->A (loop) **S->A->B->C, S->A->B->D, S->A->D, S->D**

**S->A->B->D, S->A->D, S->D**

**S->A->B->D->E, S->A->D, S->D** (tri petlje: S->A->B->D->S, S->A->B->D->A, S->A->B->D->B)

**S->A->B->D->E->F, S->A->D, S->D**

**S->A->B->D->E->F->G, S->A->D, S->D**



# Depth-limited search

53

= DFS sa ograničenjem dubine traženja  
(čvor je na zadatoj dubini ili nema sledbenike)

## Rekurzivna implementacija:

```
function DEPTH-LIMITED-SEARCH(problem, limit) returns soln/fail/cutoff
  RECURSIVE-DLS(MAKE-NODE(INITIAL-STATE[problem]), problem, limit)

function RECURSIVE-DLS(node, problem, limit) returns soln/fail/cutoff
  cutoff-occurred? ← false
  if GOAL-TEST[problem](STATE[node]) then return SOLUTION(node)
  else if DEPTH[node] = limit then return cutoff
  else for each successor in EXPAND(node, problem) do
    result ← RECURSIVE-DLS(successor, problem, limit)
    if result = cutoff then cutoff-occurred? ← true
    else if result ≠ failure then return result
  if cutoff-occurred? then return cutoff else return failure
```



# Iterative deepening search

**function** ITERATIVE-DEEPENING-SEARCH(*problem*) **returns** a solution, or failure

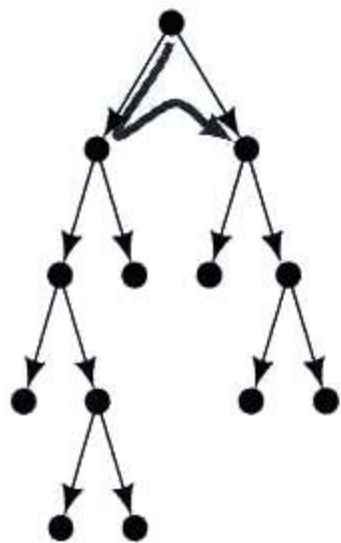
**inputs:** *problem*, a problem

**for** *depth*  $\leftarrow$  0 **to**  $\infty$  **do**

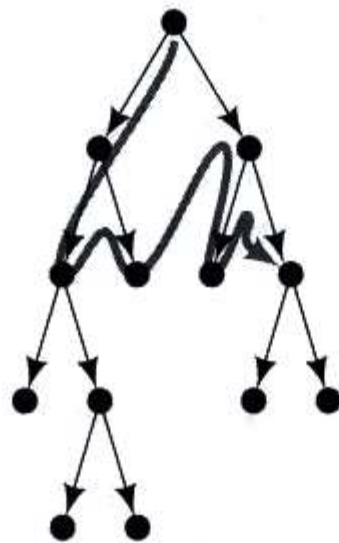
*result*  $\leftarrow$  DEPTH-LIMITED-SEARCH(*problem*, *depth*)

**if** *result*  $\neq$  cutoff **then return** *result*

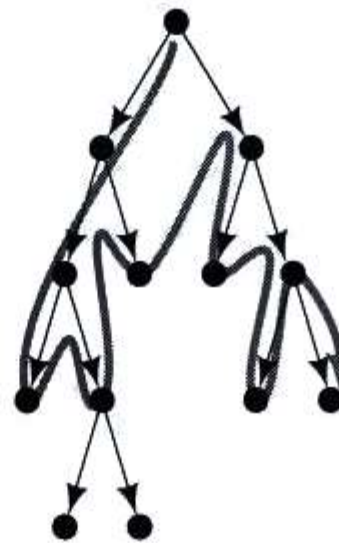
# Primer IDS



Depth bound = 1



Depth bound = 2



Depth bound = 3



Depth bound = 4

---

Stages in Iterative-Deepening Search

# Iterative deepening search - Osobine

61

- Kompletnost? Da
- Vreme?  $(d+1)b^0 + d b^1 + (d-1)b^2 + \dots + b^d = O(b^d)$
- Prostor?  $O(bd)$
- Optimalnost? Da, ako je cena puta = 1

# Ostali algoritmi

## □ Bidirekciono traženje

Istovremeno se polazi  
od S i od G

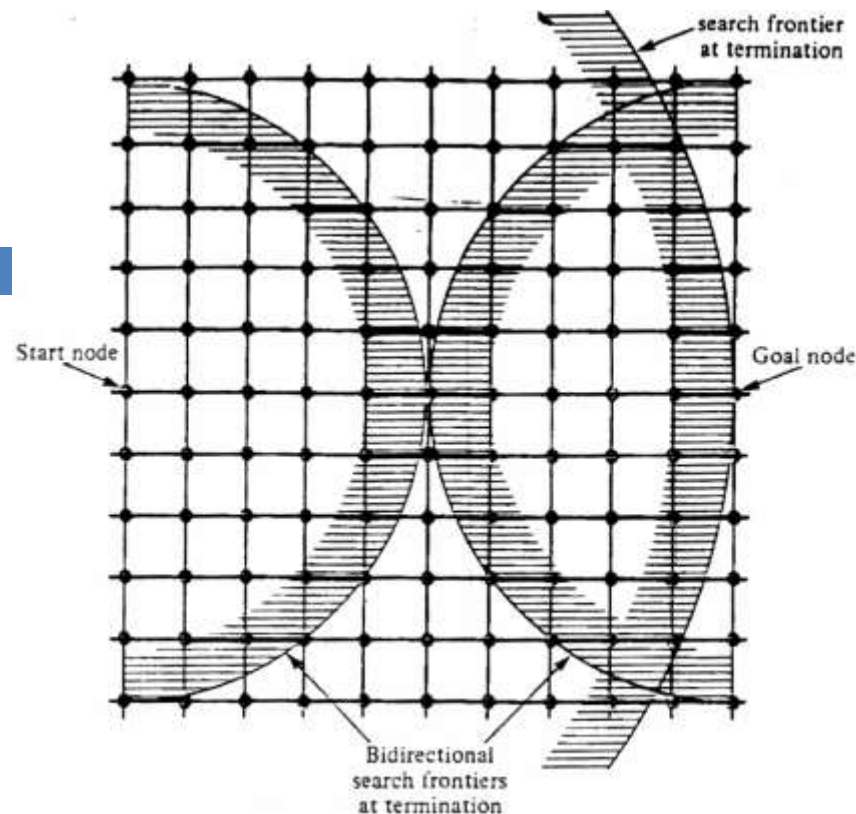


Fig. 2.10 Bidirectional and unidirectional breadth-first searches.

## □ Nedeterminističko traženje

Varijanta BFS i/ili DFS, sa slučajnim izborom čvora  
koji se razvija

Pokušaj rešavanja problema velikog faktora  
grananja i mnogo nivoa

# Kompleksnost neinformisanih algoritama

64

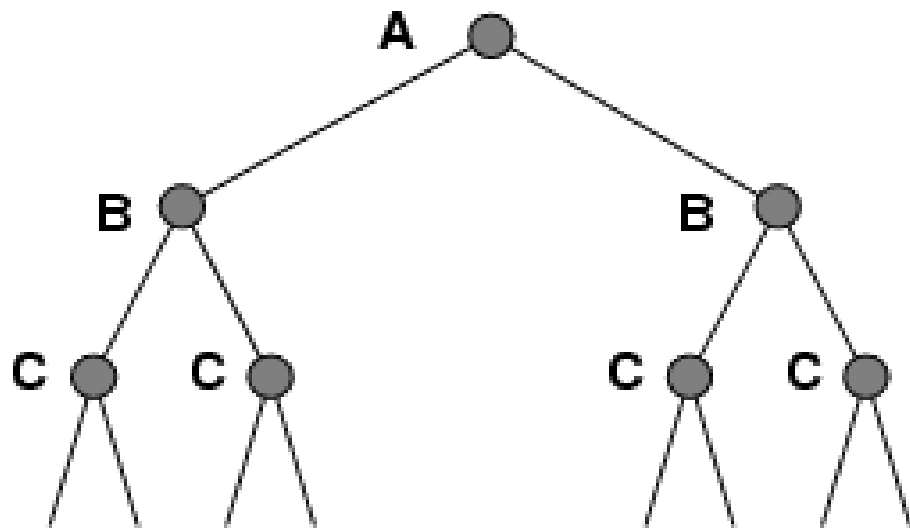
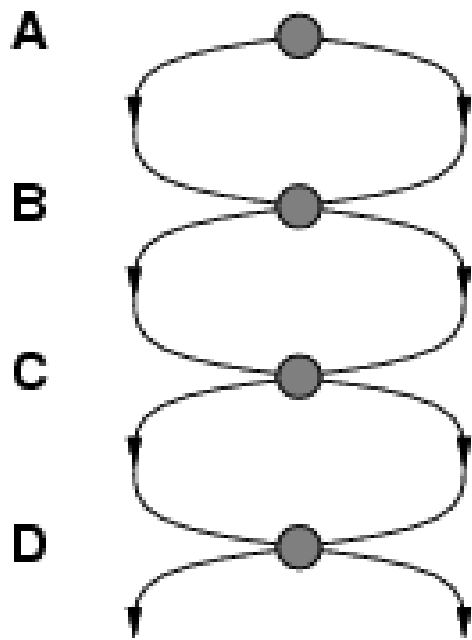
Criterion	Breadth-First	Uniform-Cost	Depth-First	Depth-Limited	Iterative Deepening
Complete?	Yes	Yes	No	No	Yes
Time	$O(b^{d+1})$	$O(b^{\lceil C^*/\epsilon \rceil})$	$O(b^m)$	$O(b^l)$	$O(b^d)$
Space	$O(b^{d+1})$	$O(b^{\lceil C^*/\epsilon \rceil})$	$O(bm)$	$O(bl)$	$O(bd)$
Optimal?	Yes	Yes	No	No	Yes

# Problem kod implementacije:

## Stanja koja se ponavljaju

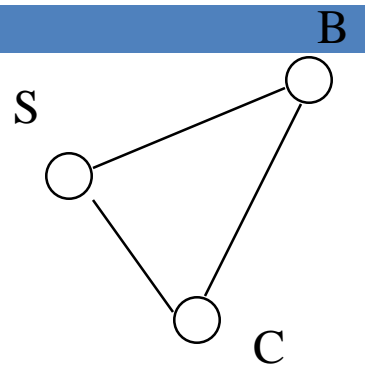
65

- Problem detekcije stanja koji se ponavljaju mogu da pretvore linearni problem u eksponencijalni!

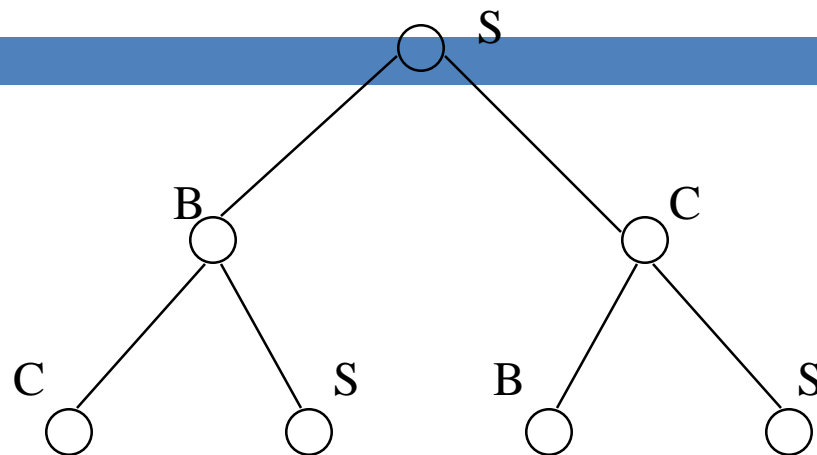


# Izbegavanje stanja koja se ponavljaju

66



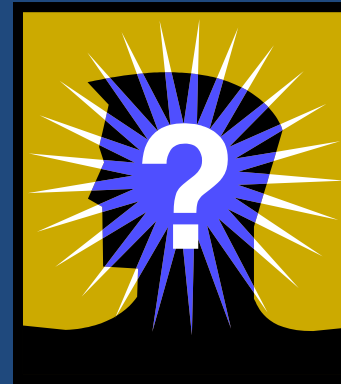
Prostor traženja



Primer stabla traženja

- Metoda 1      ←      **Nije optimalna ali je praktična**
  - ▣ Ne kreiraj put koji sadrži petlje
- Metoda 2      ←      **Optimalna ali memorijski neefikasna**
  - ▣ Ne generiši stanje koje je već generisano
    - Moraju se znati sva moguća stanja (memorija!)
    - Primer: 8-puzzle problem, postoji  $9! = 362,880$  stanja

# PITANJA?



## Dileme?

## Komentari?

