

Inteligência Artificial

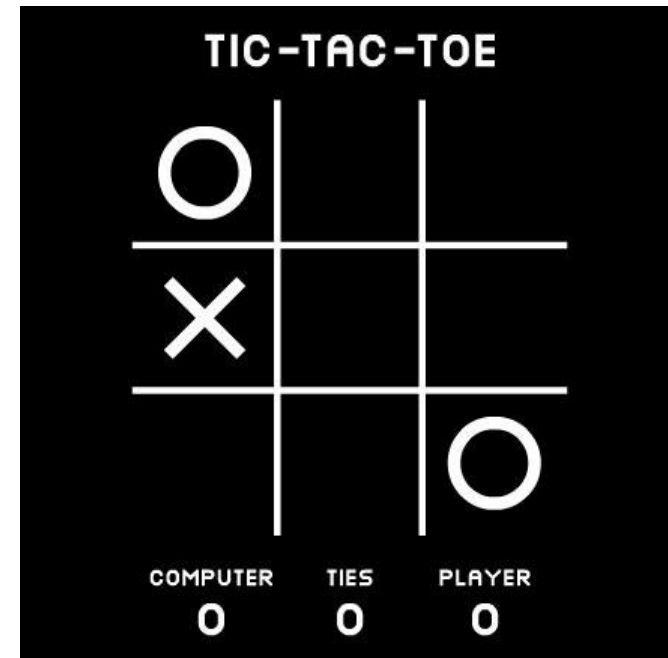
Resolução de problemas

Baseado no livro Inteligência Artificial de Russel e Norvig
Profs. Rodrigo Goulart e Alexandre Zamberlam

Resolução de problemas

- **IA** se detém da **busca de soluções** para problemas que não dispõem de solução algorítmica, ou que tem soluções algorítmicas mas sua complexidade as torna impraticáveis. Por exemplo:
 - Prova automática de teoremas
 - Quebra-cabeças
 - Jogos

Resolução de problemas

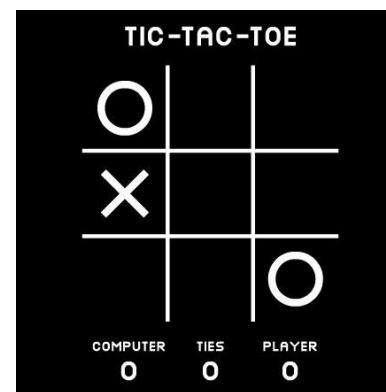


Características vs IA

- São solucionáveis por humanos (inteligência)

Características vs IA

- São solucionáveis por humanos (inteligência)
- Classes de complexidade variável: jogo da velha vs. Xadrez

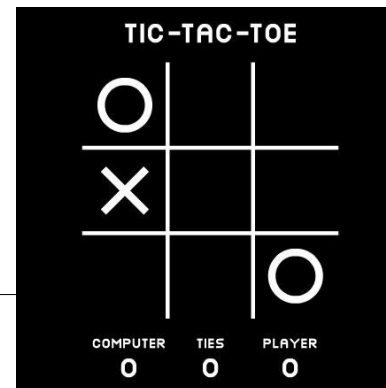


Características vs IA

- São solucionáveis por humanos (inteligência)
- Classes de complexidade variável: jogo da velha vs. Xadrez
- São problemas de conhecimento total (formalização)



ia



Características vs IA

- São solucionáveis por humanos (inteligência)
- Classes de complexidade variável: jogo da velha vs. Xadrez
- São problemas de conhecimento total (formalização)
- Solução passa por uma sequência de situações legais, finita e conhecida

Solução

- Solução para problemas sem solução algorítmica
 - **Busca**

Solução

- Solução para problemas sem solução algorítmica
 - **Busca**
- Definida em termos de
 - **Objetivo**(s)
 - **Formulação do problema**, definido por:
 - Estado inicial, função sucessor, teste de objetivo (estados finais) e custo do caminho

Solução

- Solução para problemas sem solução algorítmica
 - **Busca**
- Definida em termos de
 - **Objetivo** (s)
 - **Formulação do problema**, definido por:
 - Estado inicial, função sucessor, teste de objetivo (estados finais) e custo do caminho

Problema do viajante

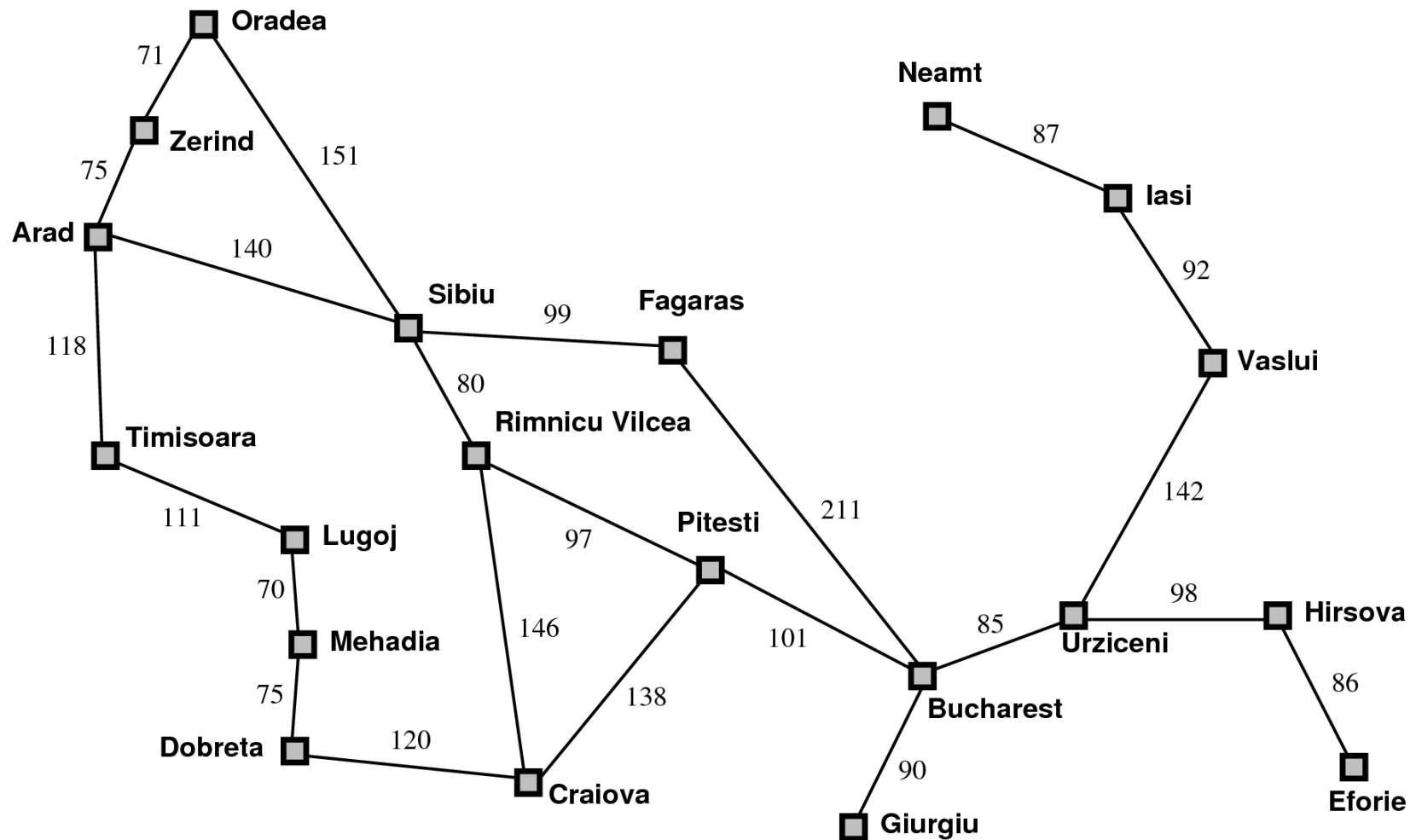
Problema do viajante

- Contexto
 - Um viajante se encontra na cidade de Arad, na Romênia, de férias.
 - Ele deseja **maximizar** alguns **fatores**: conhecimento da língua (romeno), bronzeado, paisagens, etc)

Problema do viajante

- Contexto
 - Um viajante se encontra na cidade de Arad, na Romênia, de férias.
 - Ele deseja **maximizar** alguns **fatores**: conhecimento da língua (romeno), bronzeado, paisagens, etc)
 - Ele ganhou uma passagem não reembolsável para Bucareste
 - **Objetivo**: chegar a Bucareste

Problema do viajante



Problema do viajante

- Estado inicial: `em(Arad)`
- Função sucessor: `SUCCESSOR(x) → <ação, sucessor>*`

Ex.:

`SUCCESSOR(em(Arad)) →
<ir(Sibiu), em(Sibiu)>, ...`

- Teste de objetivo (estado final):
`{em(Bucareste)}`
- Custo do caminho

Problema do viajante

Problema do viajante

- Custo do passo: $c(x, a, y)$

Ex.:

$c(\text{em}(\text{arad}), \text{ir}(\text{sibiu}), \text{em}(\text{sibiu}))$
 $\rightarrow 140$

Problema do viajante

- Custo do passo: $c(x, a, y)$

Ex.:

$c(\text{em}(\text{arad}), \text{ir}(\text{sibiu}), \text{em}(\text{sibiu}))$
 $\rightarrow 140$

- Espaço de estados

Problema do viajante

- Custo do passo: $c(x, a, y)$

Ex.:

$c(\text{em}(\text{arad}), \text{ir}(\text{sibiu}), \text{em}(\text{sibiu}))$
 $\rightarrow 140$

- Espaço de estados
- Solução ótima

Problema do viajante

- Custo do passo: $c(x, a, y)$

Ex.:

$c(\text{em}(\text{arad}), \text{ir}(\text{sibiu}), \text{em}(\text{sibiu}))$
 $\rightarrow 140$

- Espaço de estados
- Solução ótima
- Maximização de fatores

Outros exemplos de problemas

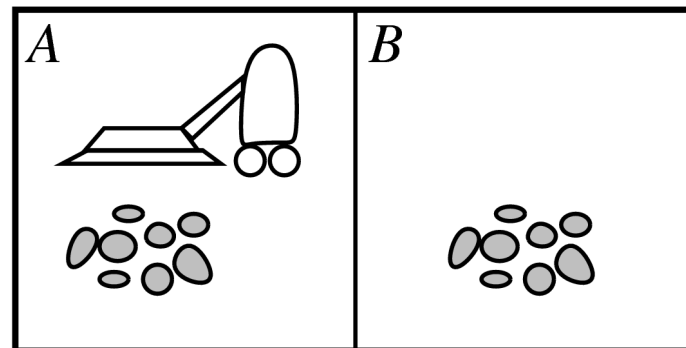
Outros exemplos de problemas

- Miniproblema vs. Problema do mundo real

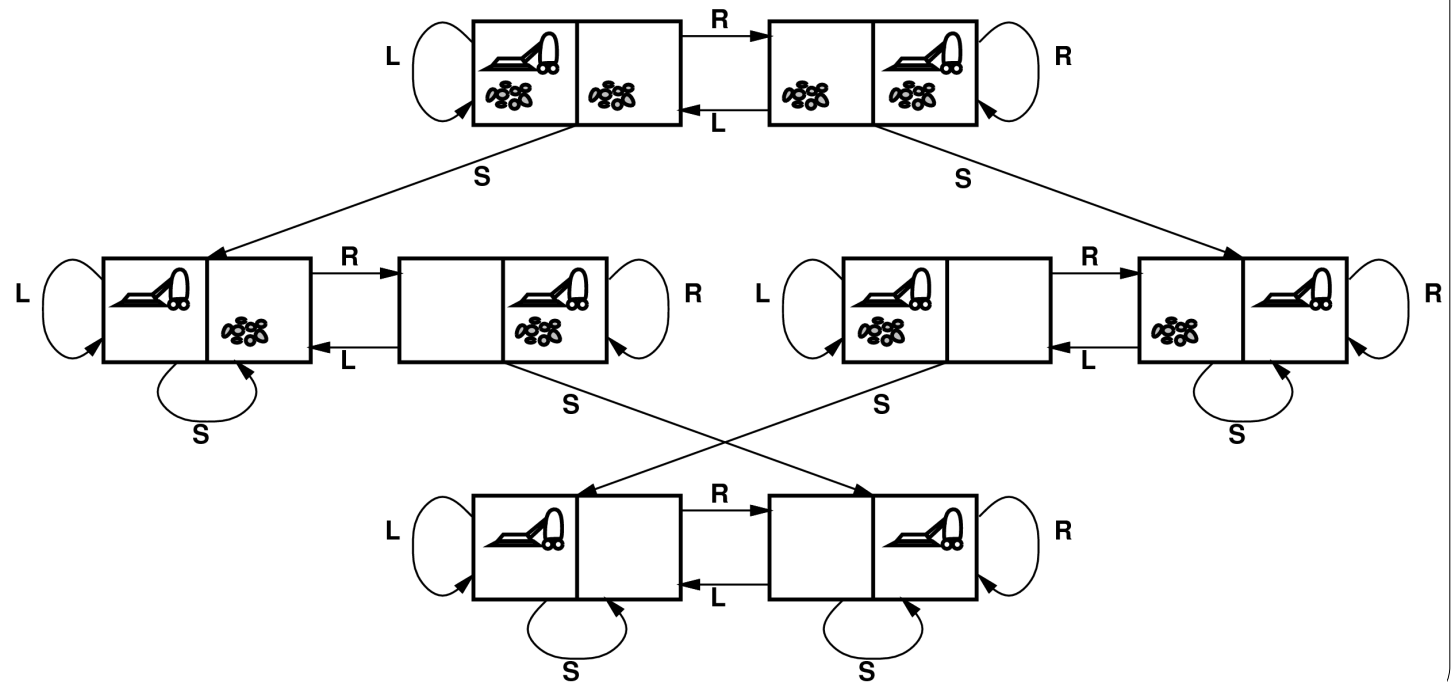
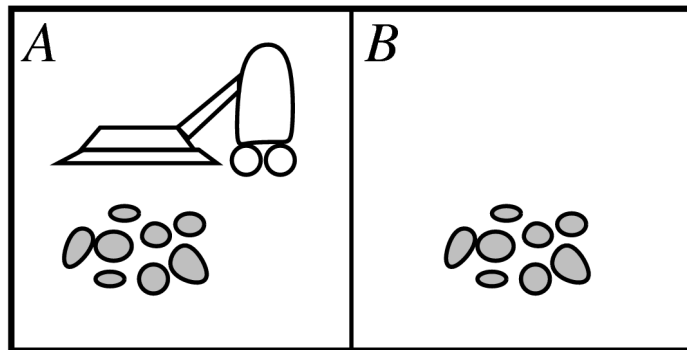
Outros exemplos de problemas

- Miniproblema vs. Problema do mundo real
- Miniproblemas
 - Aspirador de pó
 - Quebra-cabeça de 8 peças
 - Problema de 8 rainhas

Aspirador de pó



Aspirador de pó



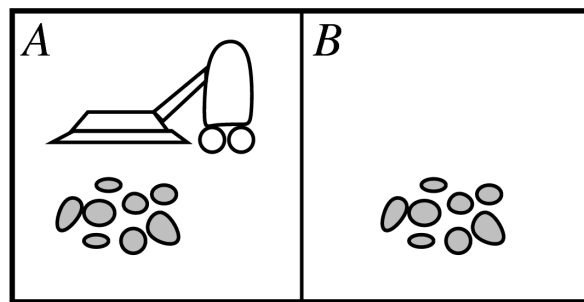
Inteligência Artificial

Aspirador de pó

- Estados: O aspirador robô pode se deslocar me 2 posições, que contém ou não sujeira

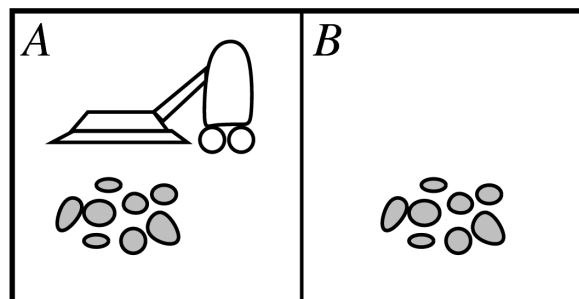
($2 \times 2^2 = 8$ estados possíveis de mundo)

- Estado inicial: qualquer estado



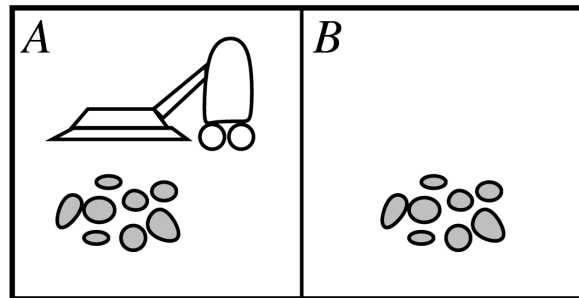
Aspirador de pó

- Função sucessor: gera os estados possíveis da tentativa de executar as 3 ações possíveis (direita, esquerda e aspirar)



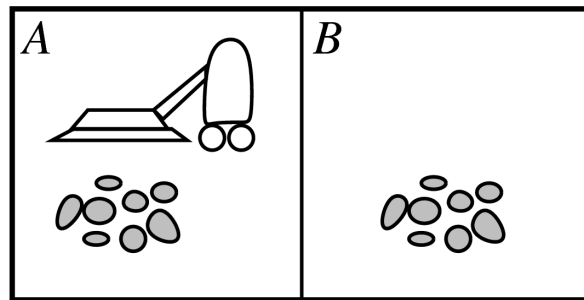
Aspirador de pó

- Teste de objetivo: verifica se todos os quadrados estão limpos
- Custo do caminho: custo 1, ou seja, o número de passos do caminho



Aspirador de pó

- Mundo real vs. Miniproblema
 - Posições discretas
 - Sujeira discreta
 - Limpeza confiável
 - Ambiente se mantém organizado
 - Ambientes maiores: $n \times 2^n$



Quebra-cabeça

7	2	4
5		6
8	3	1

Start State

	1	2
3	4	5
6	7	8

Goal State

Quebra-cabeça

- Estados: 3x3, 8 peças, 1 posição vazia
- Estado inicial: qualquer estado é válido
- Função sucessor: estados possíveis do deslocamento do espaço vazio

7	2	4
5		6
8	3	1

Start State

	1	2
3	4	5
6	7	8

Goal State

Quebra-cabeça

- Teste de objetivo: estado objetivo (figura)
- Custo do caminho: custo 1, ou seja, o número de passos do caminho

7	2	4
5		6
8	3	1

Start State

	1	2
3	4	5
6	7	8

Goal State

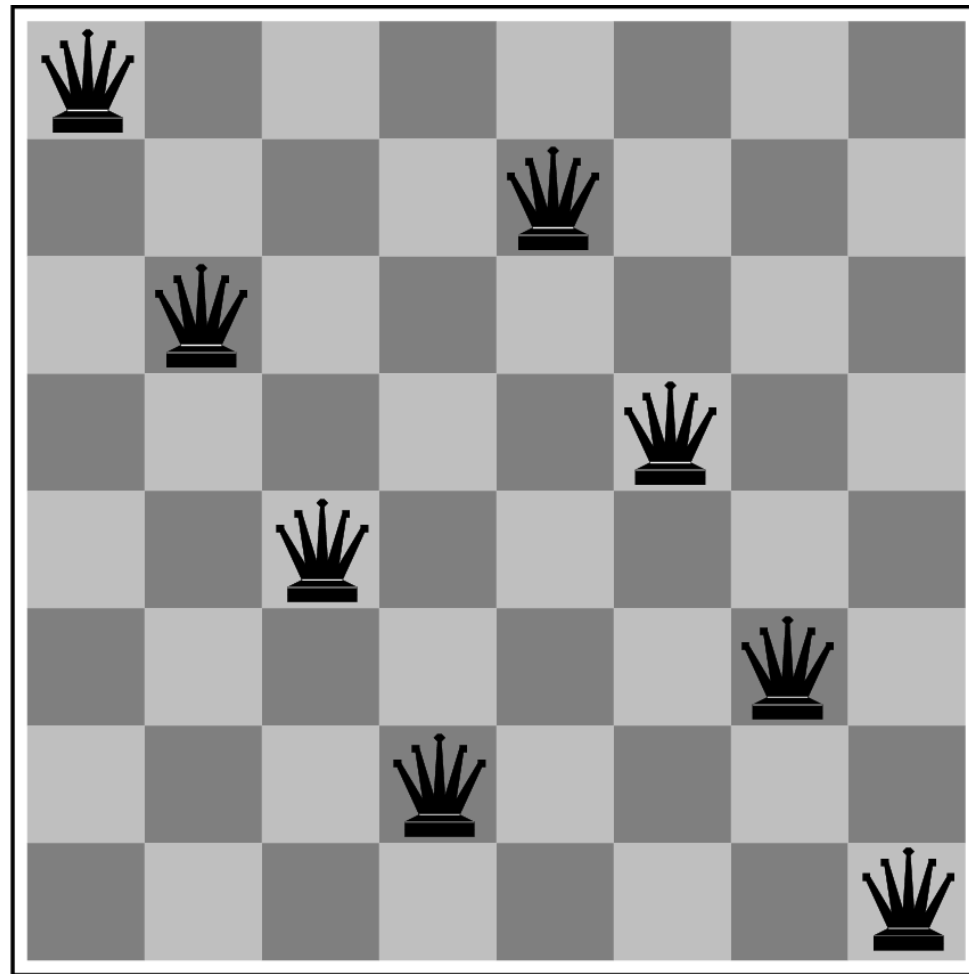
Quebra-cabeça

- Mundo real vs. Miniproblema
 - Classe de problema: quebra-cabeças de blocos deslizantes (NP-completo).
 - 8 peças: 181.440 estados possíveis
 - 15 peças: 1,3 trilhão estados possíveis

Quebra-cabeça

- Mundo real vs. Miniproblema
 - Questões físicas em geral são desconsideradas
 - Sacudir o tabuleiro
 - Extrair as peças

8 rainhas



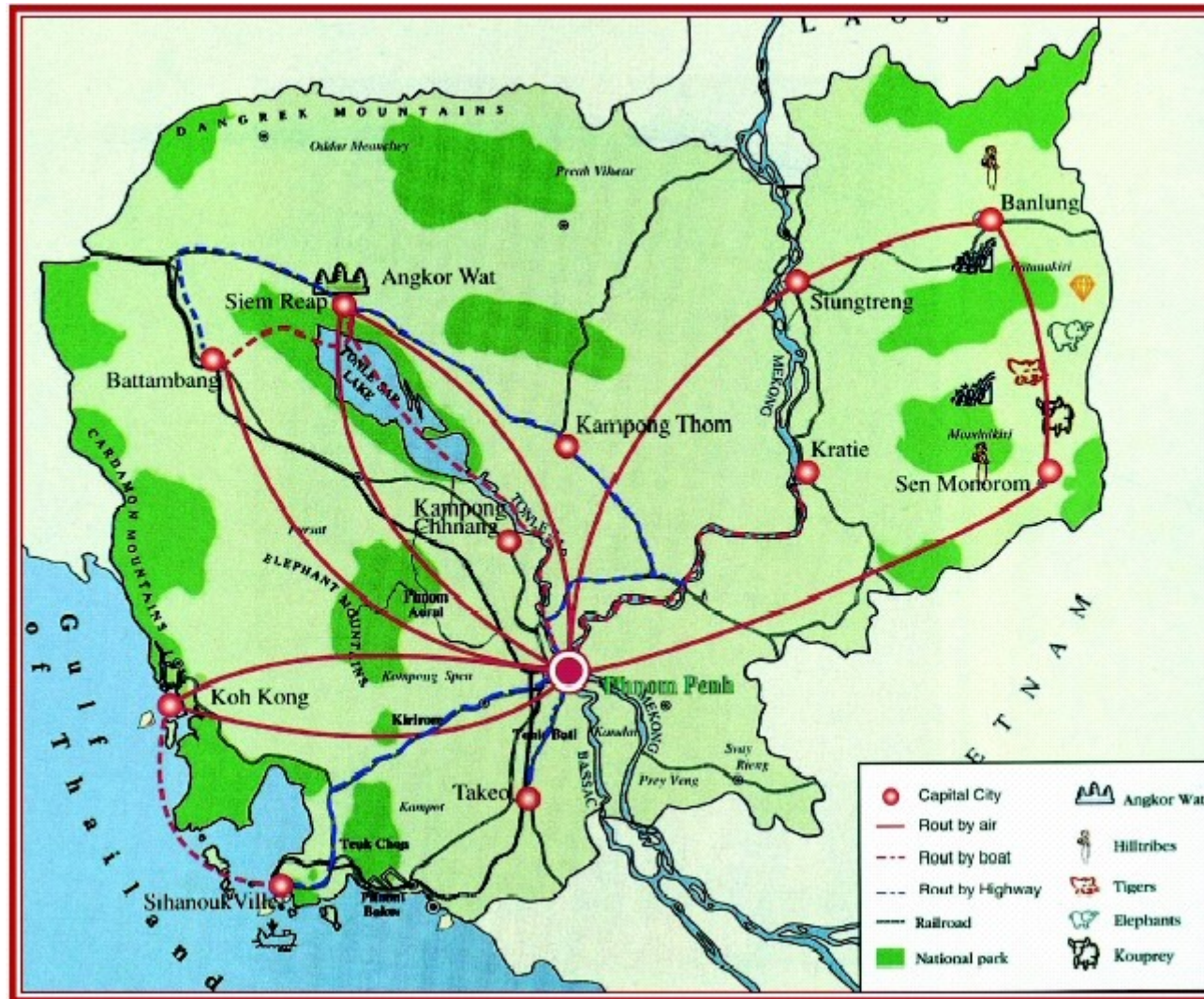
8 rainhas

- Estados: qualquer posição de 0 a 8 rainhas é um estado
- Estado inicial: nenhuma rainha no tabuleiro
- Função sucessor: colocar uma rainha em qualquer posição vazia
- Teste de objetivo: 8 rainhas estão no tabuleiro e nenhuma é atacada

Problemas de mundo real

- Roteamento
- Tour
- Caixeiro-viajante
- Layout VSLI
- Navegação de robôs
- Sequência automática de montagem

Roteamento

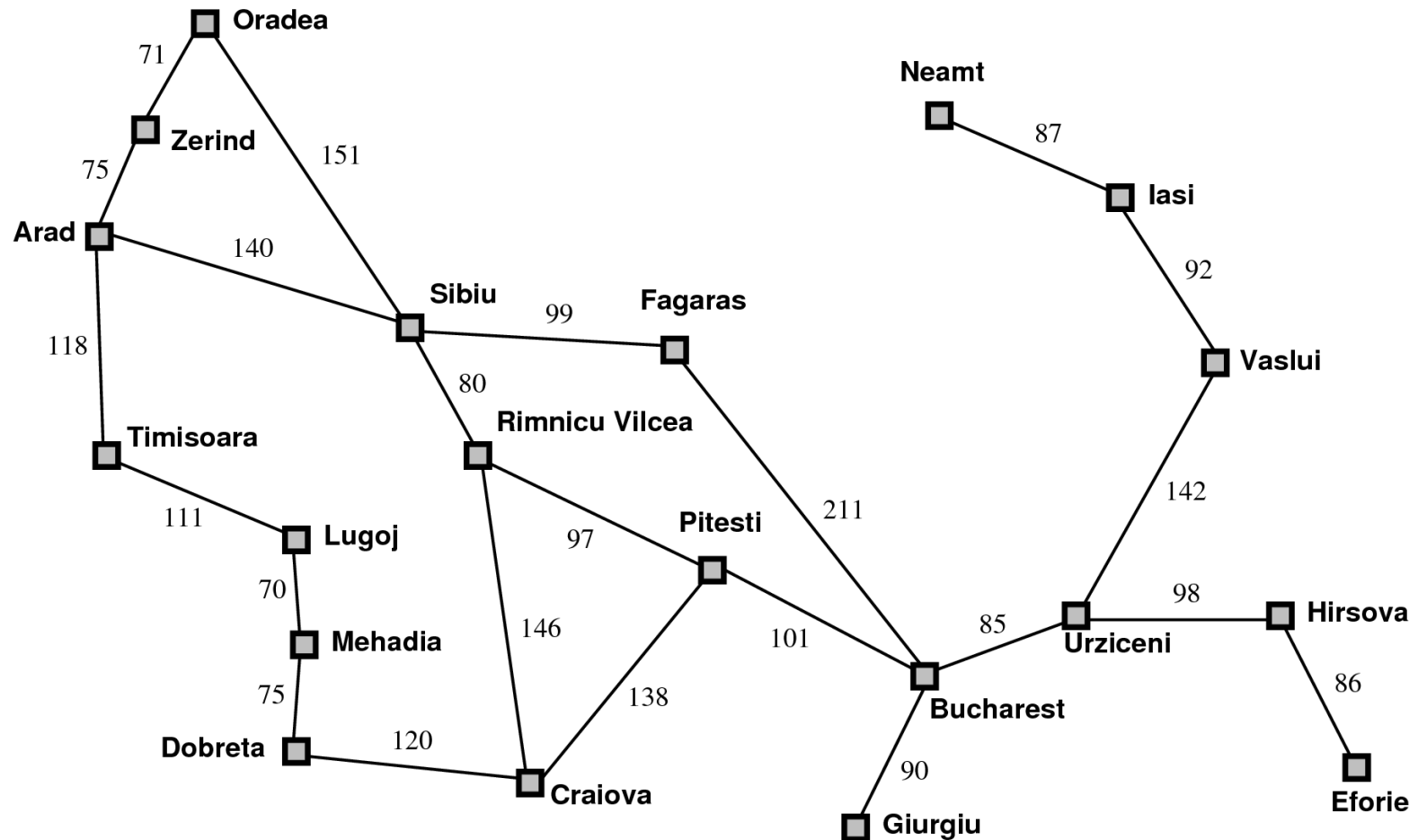


- Camboja
- tempo vs.
local

Roteamento

- Custos
 - Montário
 - Espera
 - Tempo de voo
 - Procedimentos alfandegários
 - Qualidade de poltrona
 - Horário
 - Tipo de aeronave
 - etc.

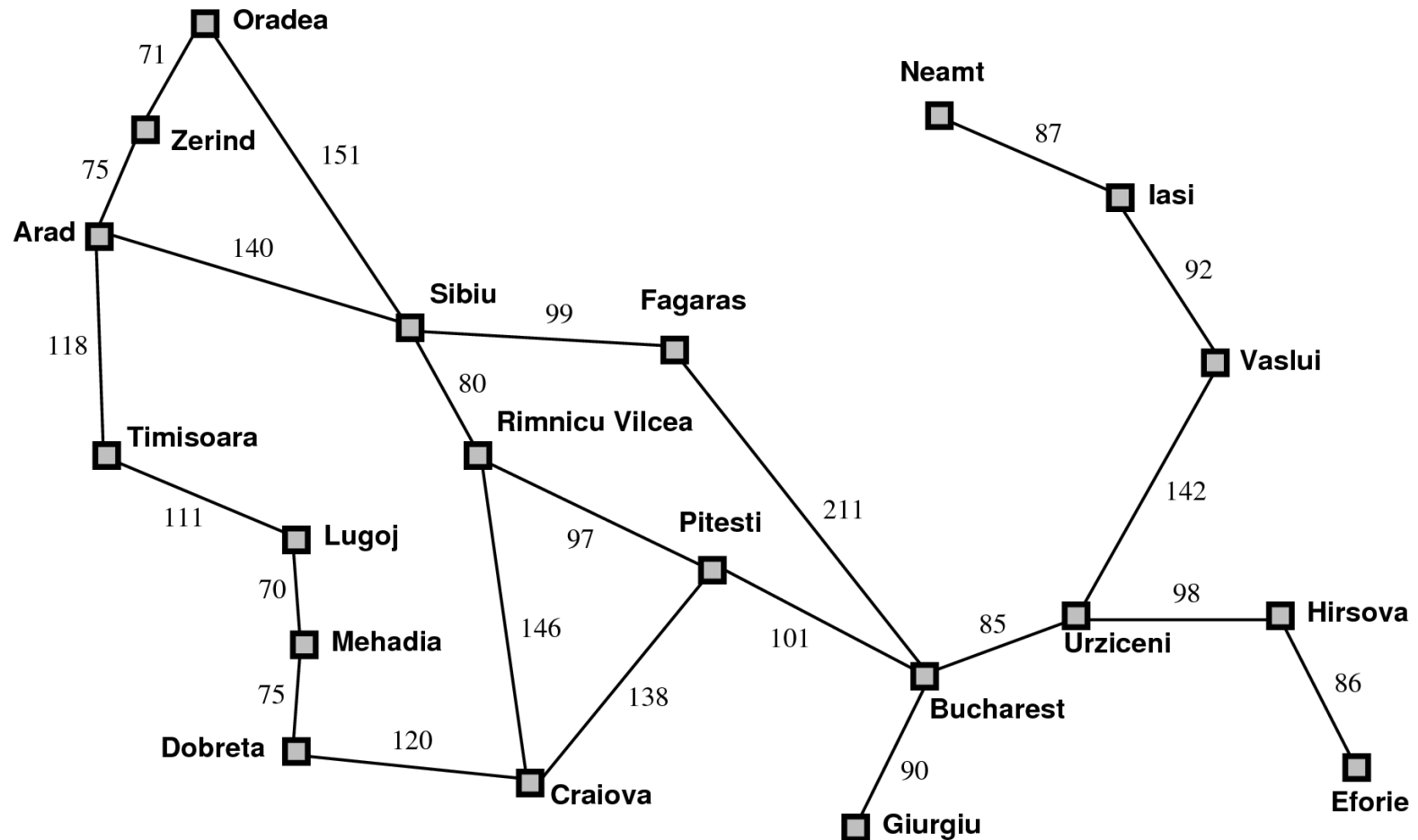
Tour



Visitar todas as cidades pelo menos 1 vez

Caixeiro-viajante

Caixeiro-viajante

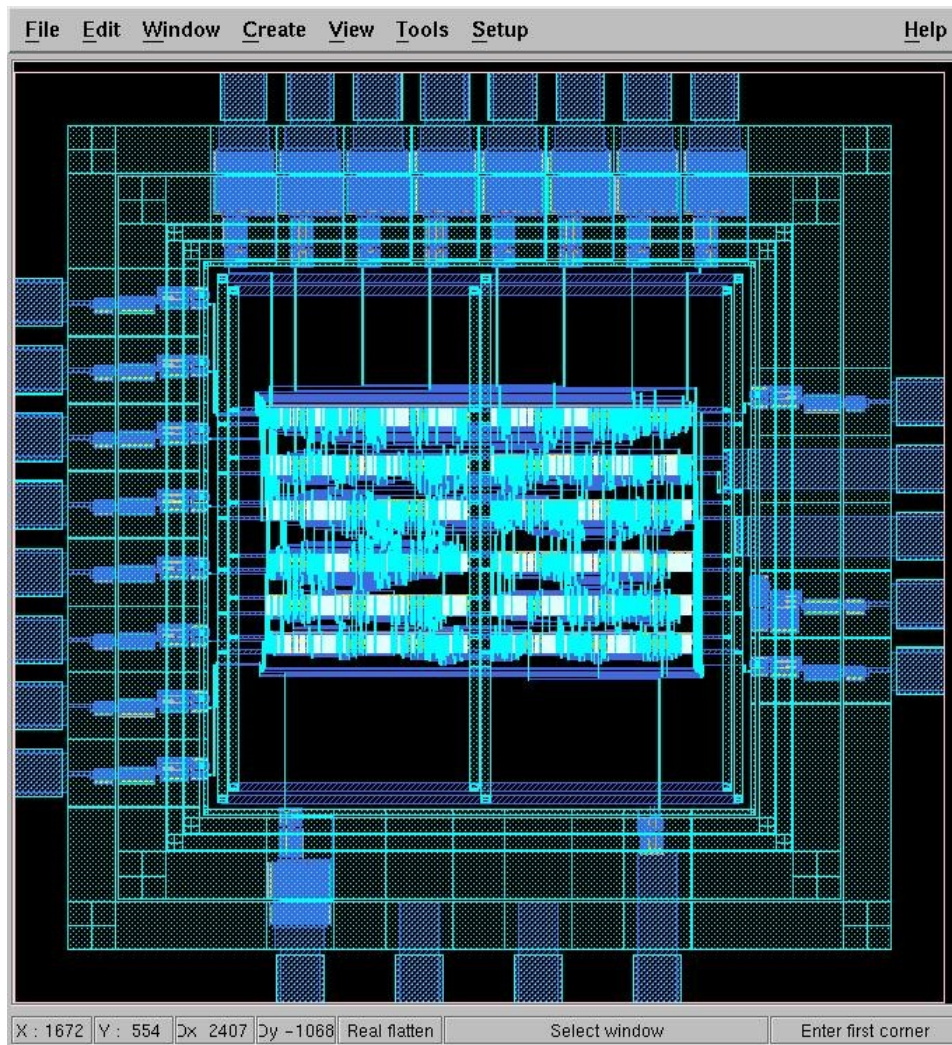


Visitar todas as cidades apenas 1 vez

Caixeiro-viajante

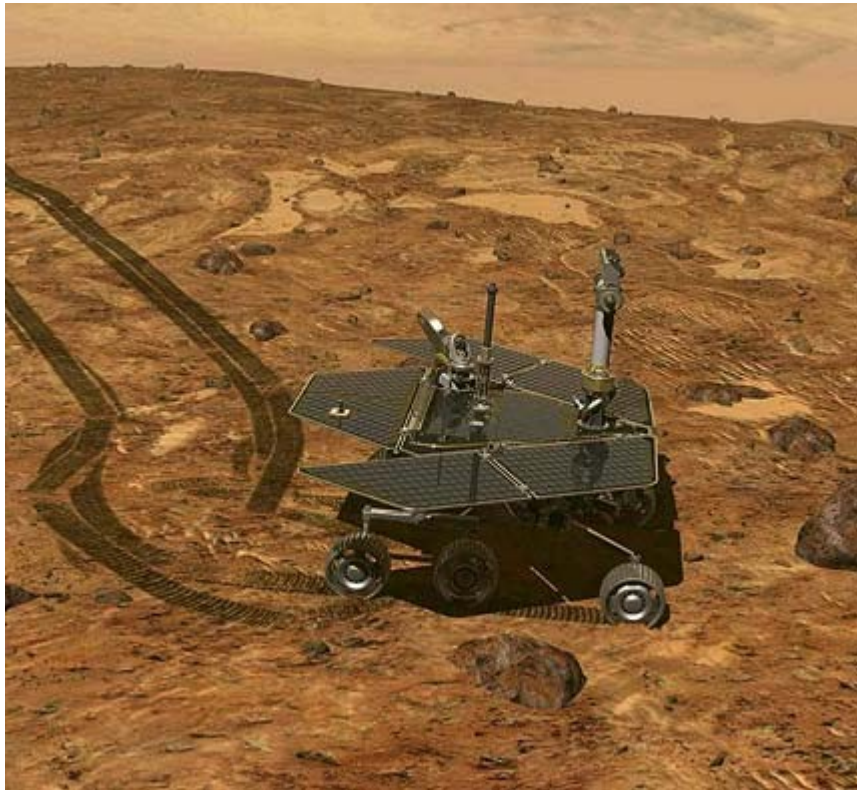
- NP-difícil
- Planejar a perfuração de placas de circuitos e de máquinas industriais em fábricas

Layout VSLI



Problema de posicionamento de células e roteamento de canais

Navegação de robôs



Espaço tridimensional

Como tornar finito o espaço de estados?

Sequência automática de montagem

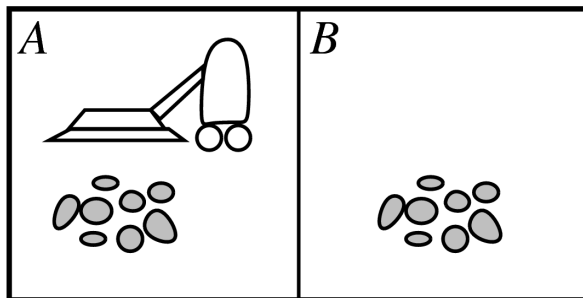


Ordem
válida de
montagem

Ordem ótima
de montagem

Exercício

- Modele para cada um dos miniproblemas o espaço de estados, defina use o estado inicial contido nas figuras destes slides e proponha (modele) uma solução para cada um deles.

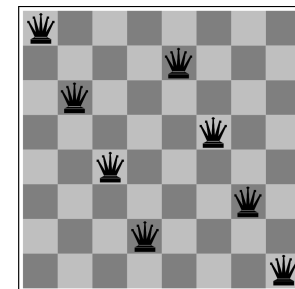


7	2	4
5		6
8	3	1

Start State

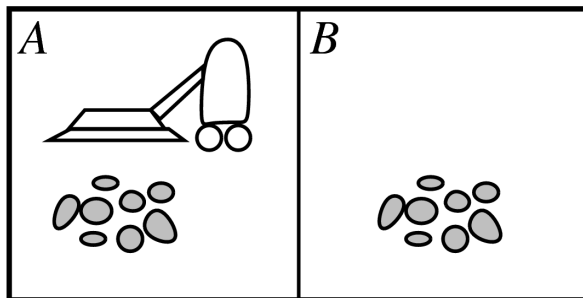
	1	2
3	4	5
6	7	8

Goal State



Exercício

- Considere a possibilidade de custos fixos e únicos ou fixos e diferentes, em diferentes casos

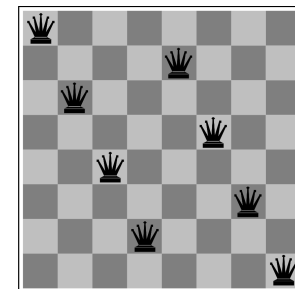


7	2	4
5		6
8	3	1

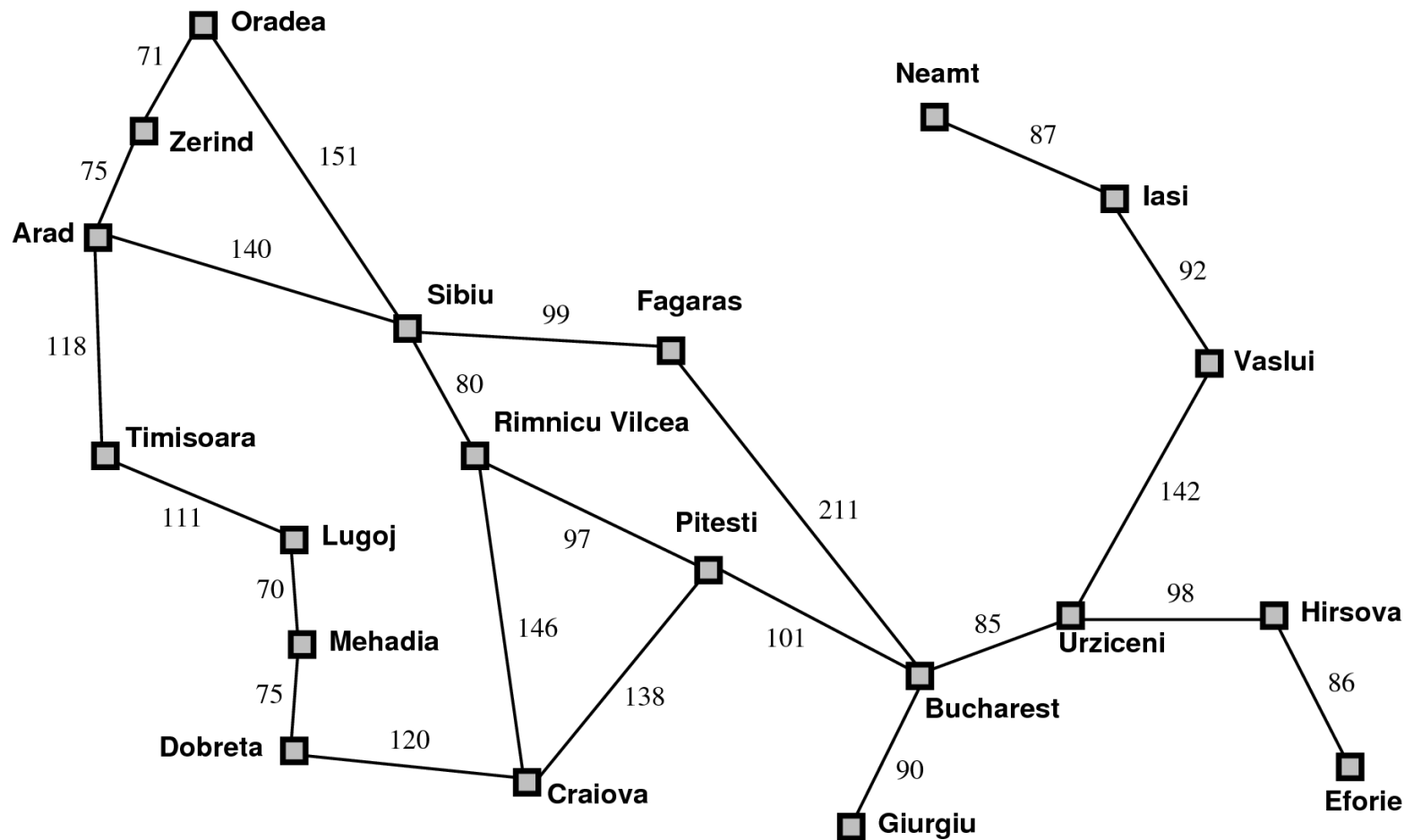
Start State

	1	2
3	4	5
6	7	8

Goal State

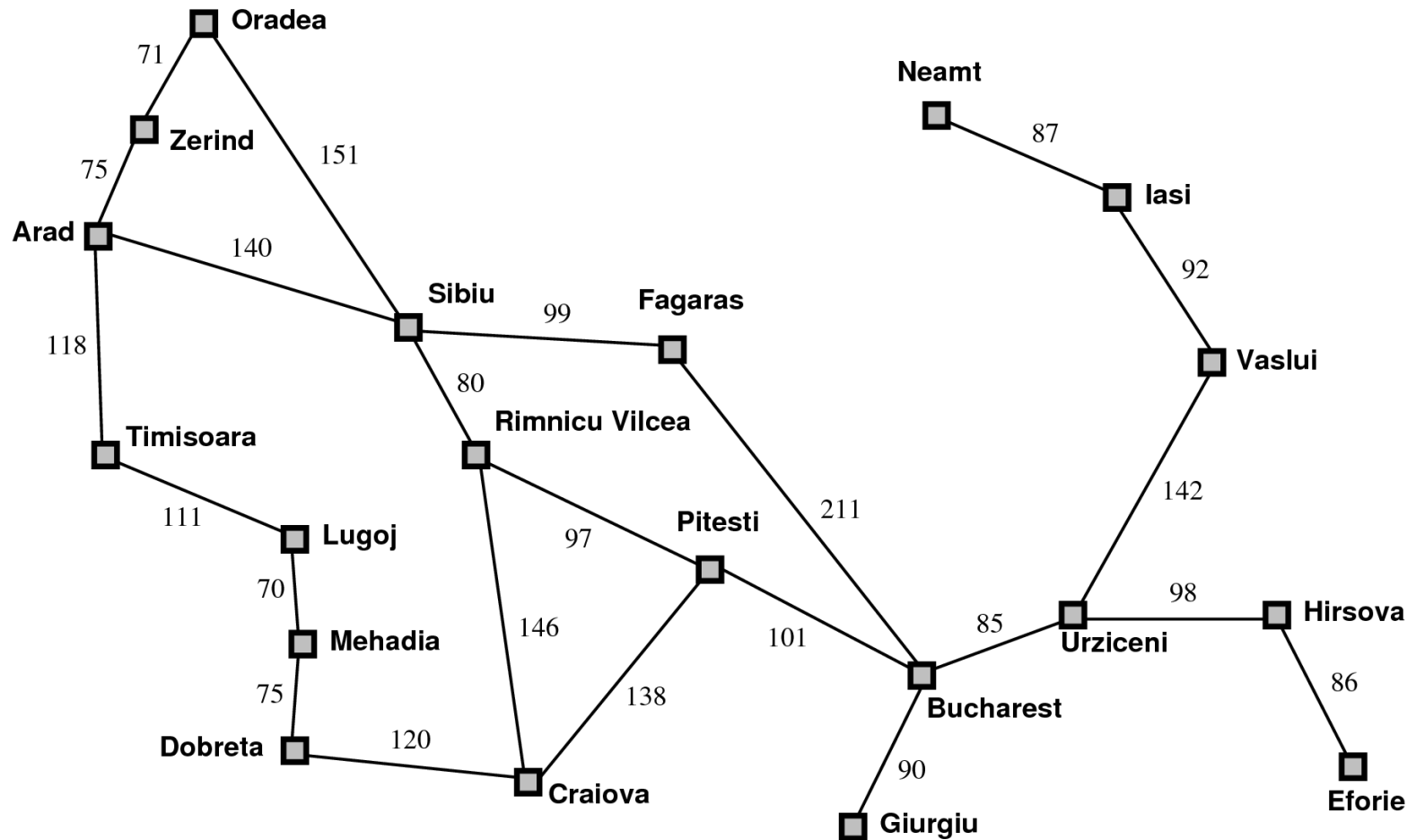


Em busca de soluções



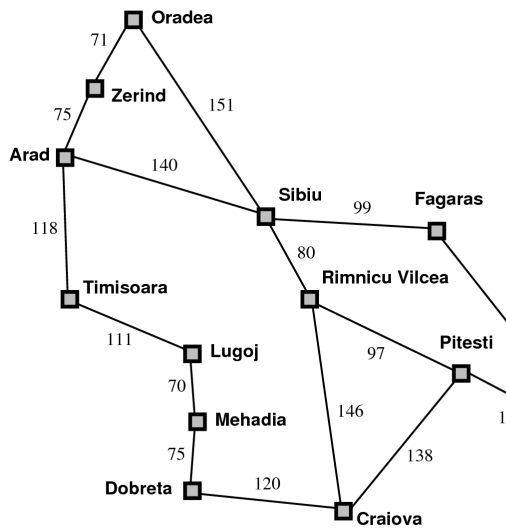
Em busca de soluções

Estado inicial

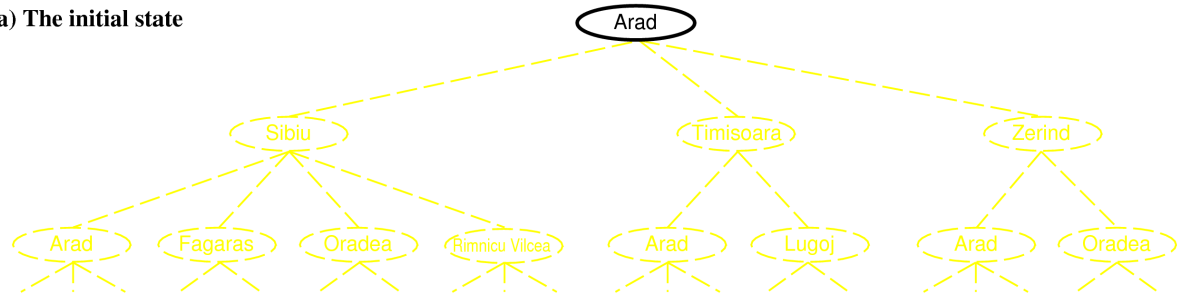


Em busca de soluções

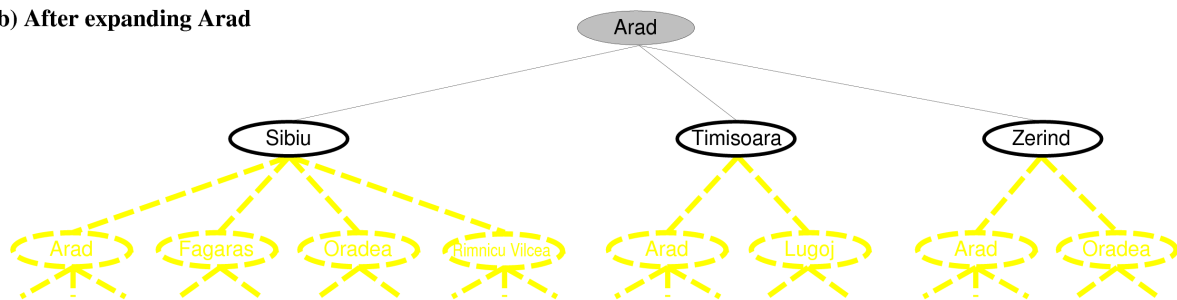
Estado inicial



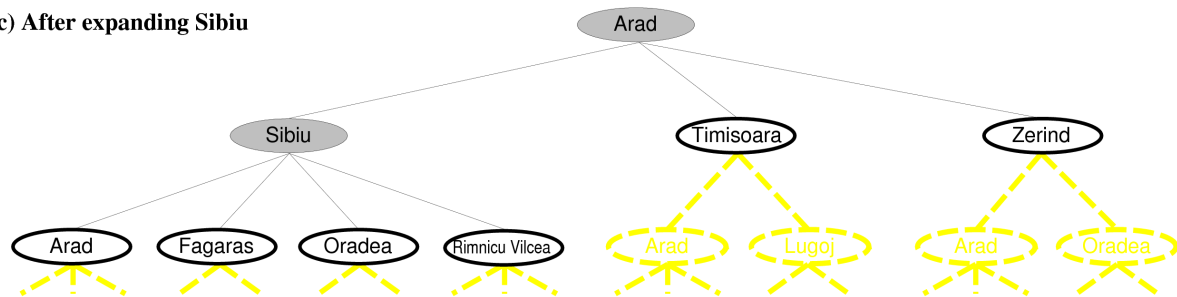
(a) The initial state



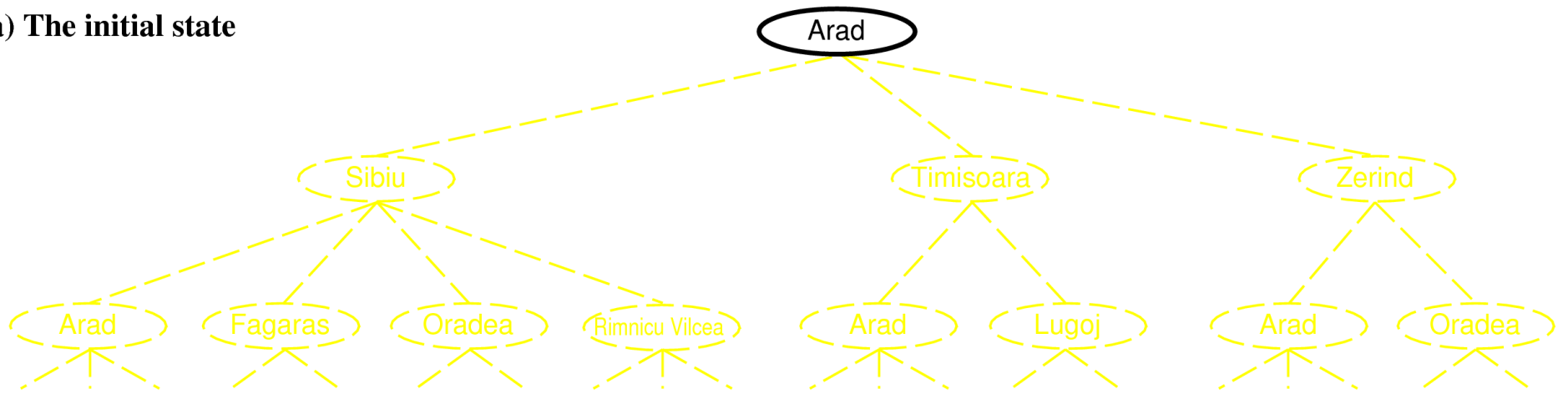
(b) After expanding Arad



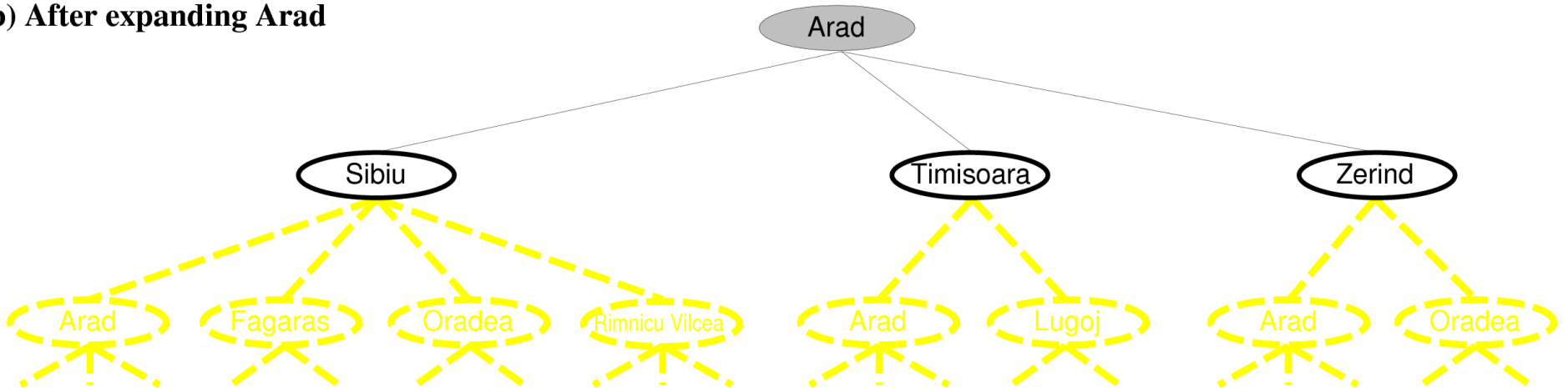
(c) After expanding Sibiu



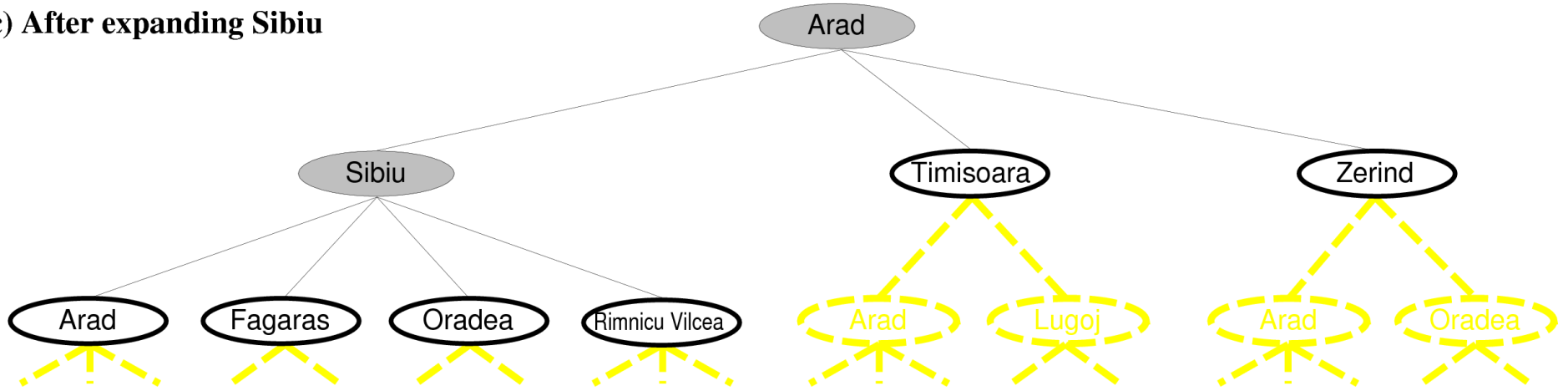
(a) The initial state



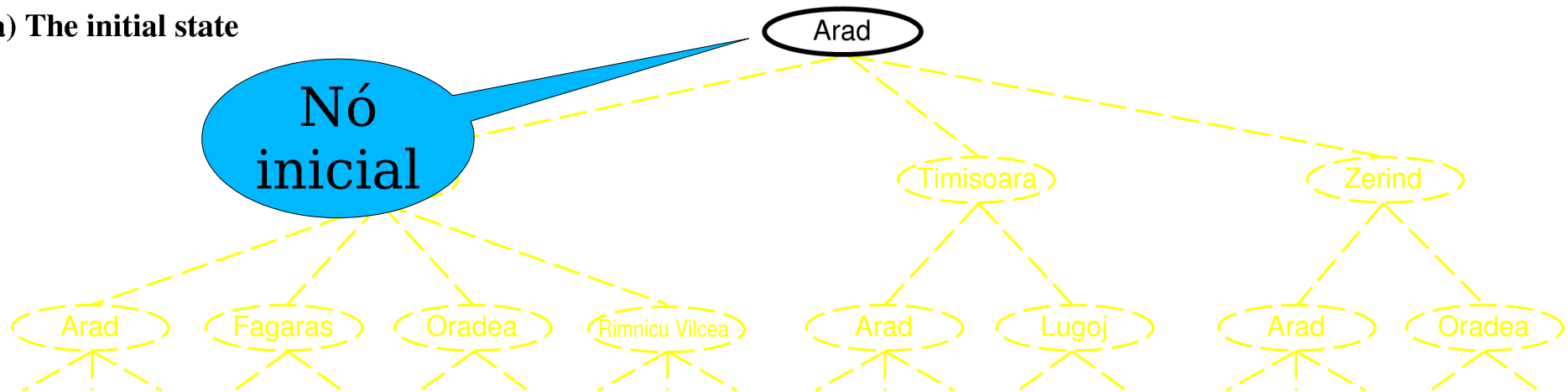
(b) After expanding Arad



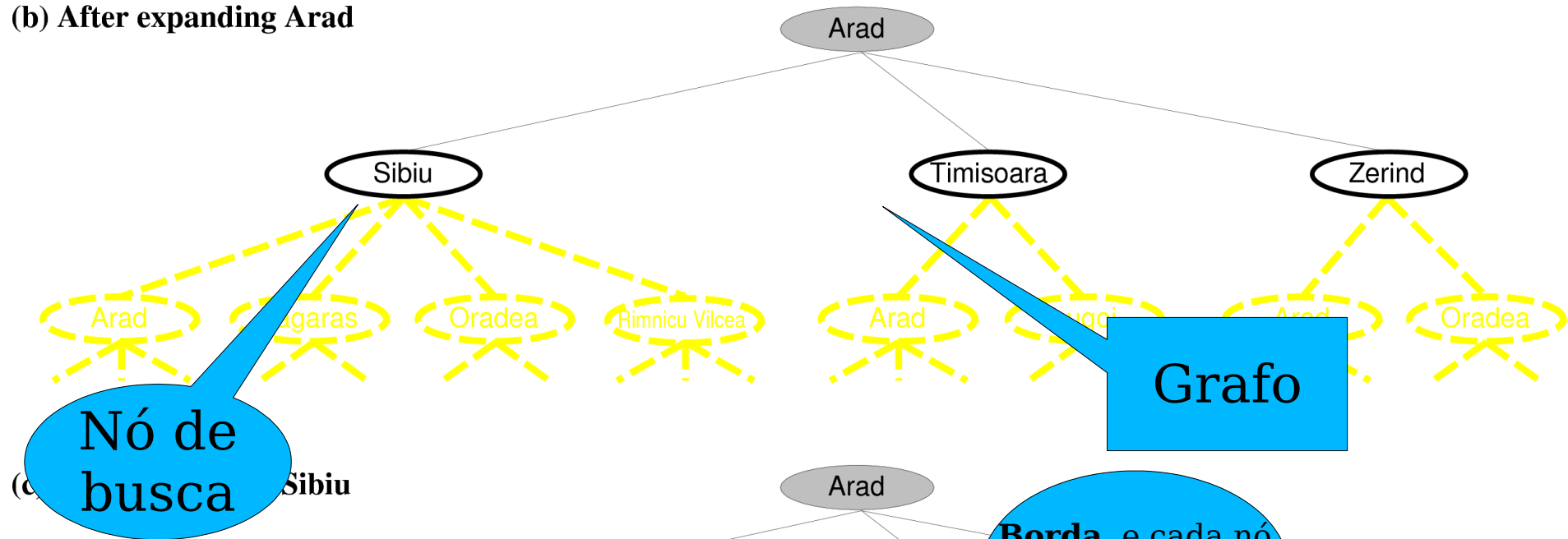
(c) After expanding Sibiu



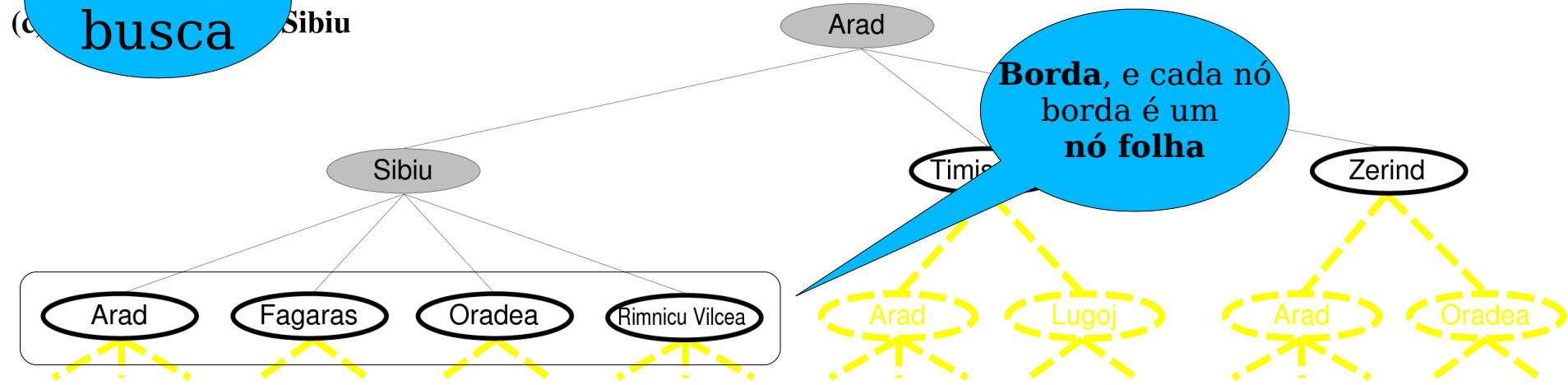
(a) The initial state



(b) After expanding Arad

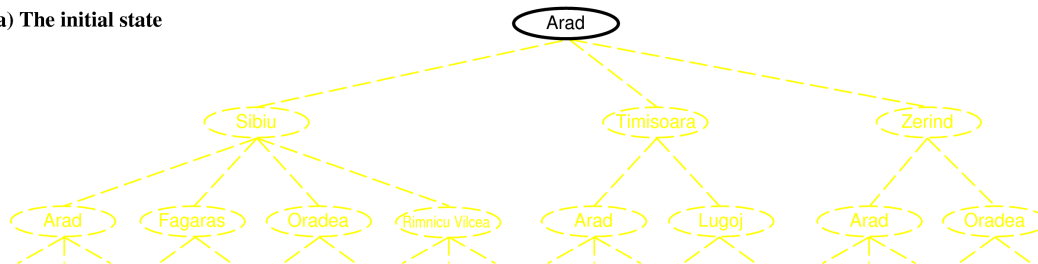


(c) After expanding Sibiu

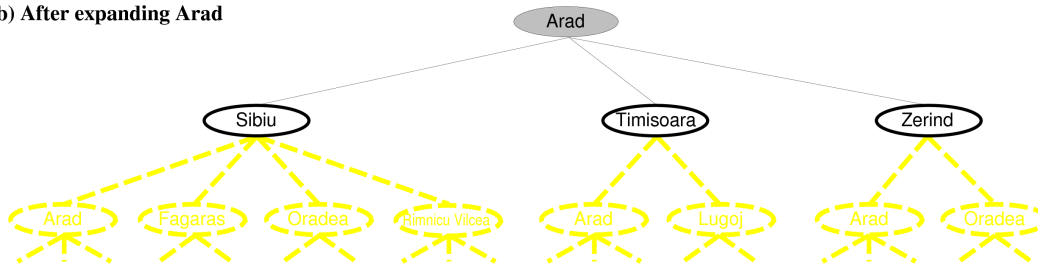


Busca em árvore

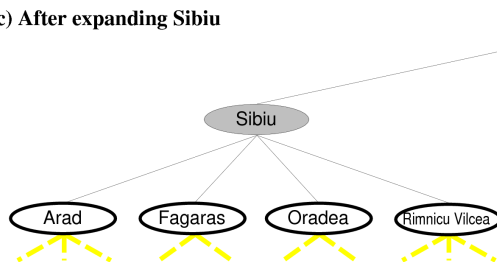
(a) The initial state



(b) After expanding Arad



(c) After expanding Sibiu



função BUSCA-EM-ÁRVORE(problema, estratégia) **retorna** uma solução ou falha
Inicializar a árvore de busca usando o estado inicial problema

Repita

Se não existe nenhum candidato para expansão

Então

Retornar falha

Escolher um nó folha para expansão de acordo com uma estratégia

Se o nó contém um estado objetivo

Então

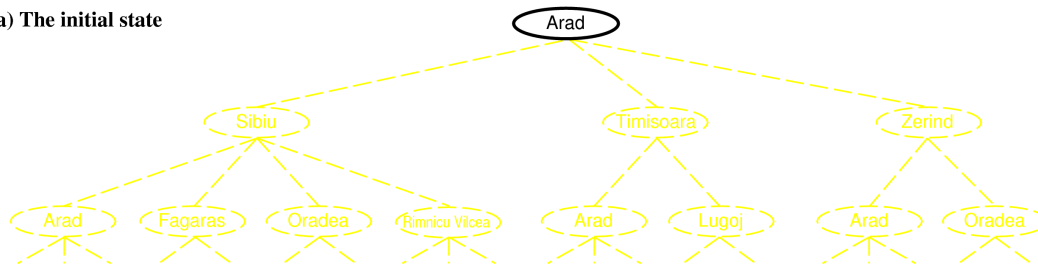
Retornar solução correspondente

Senão

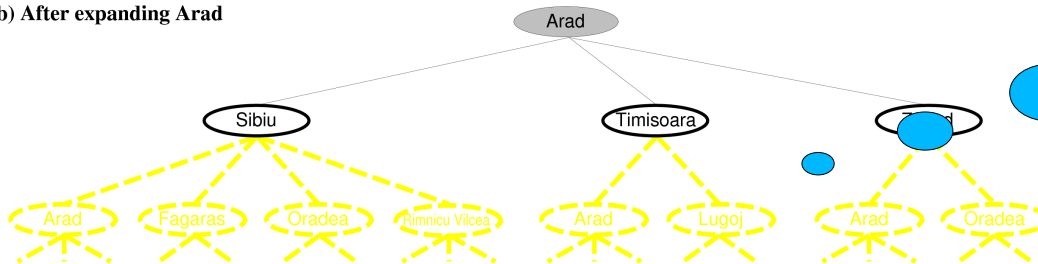
Expandir o nó e adicionar os nós resultantes à árvore de busca

Estratégia de busca

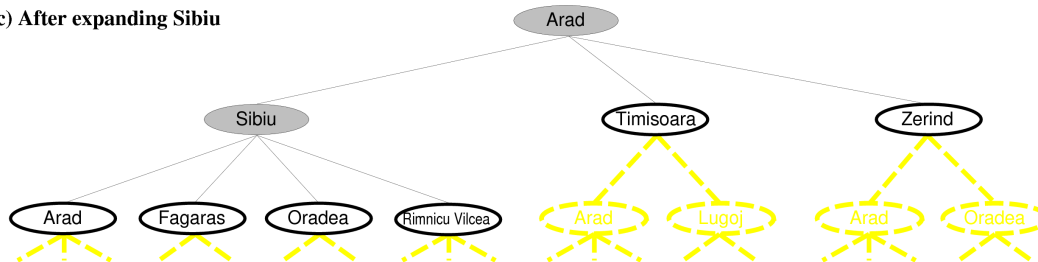
(a) The initial state



(b) After expanding Arad

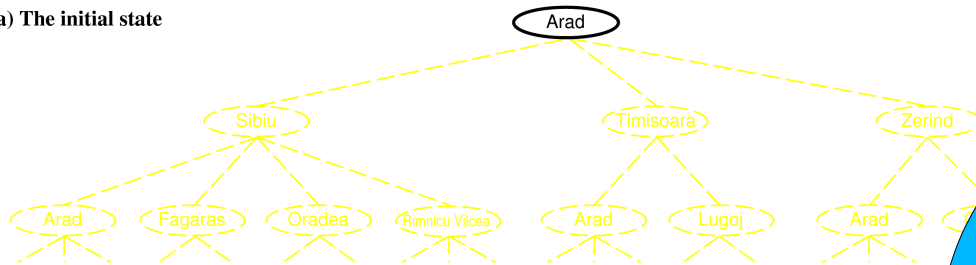


(c) After expanding Sibiu

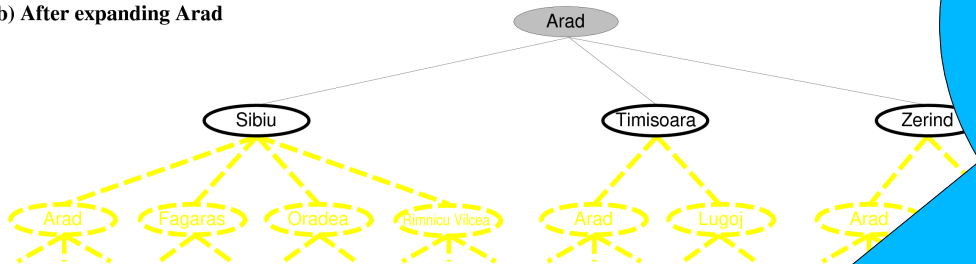


Estratégia de busca

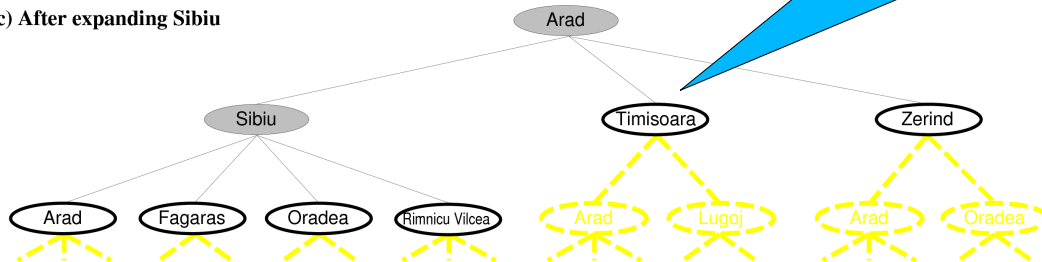
(a) The initial state



(b) After expanding Arad



(c) After expanding Sibiu



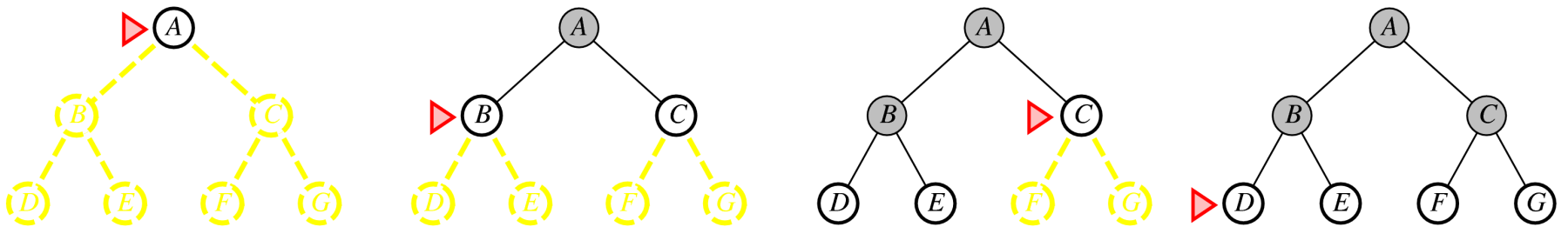
Estrutura de nó:
ESTADO
NÓ-Pai
AÇÃO(arco)
CUSTO
PROFUNDIDADE

Estratégia de busca

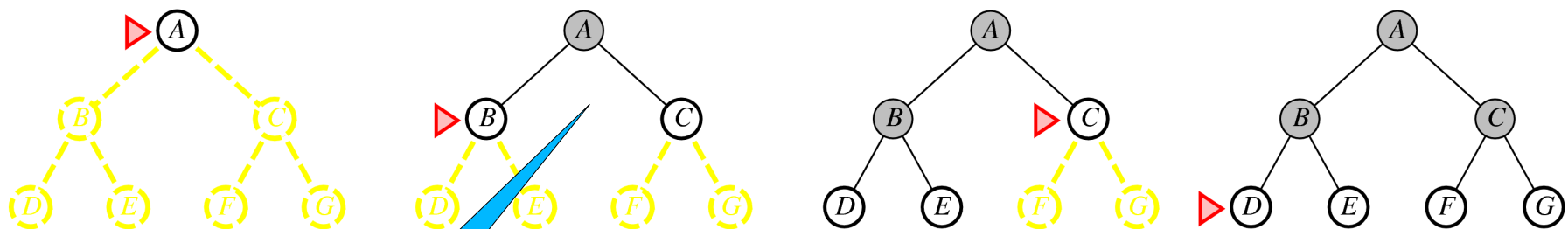
- Busca em extensão
- Busca em profundidade
- Busca em profundidade limitada
- Busca de aprofundamento iterativo em profundidade
- Busca bidirecional

Obs.: sem informação

Busca em extensão



Busca em extensão

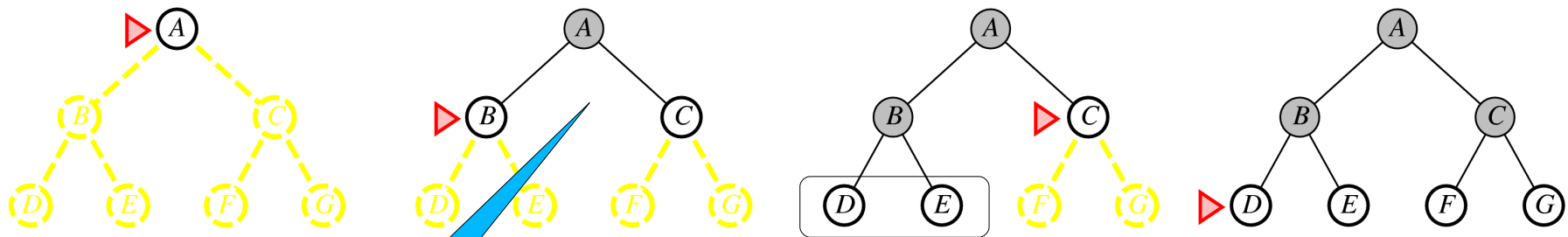


Árvore binária
simples

Mantido em
memória até
o uso, pois:
1) expande-se o nó
2) verifica-se o nó

BUSCA em ÁRVORE
com FIFO

Busca em extensão



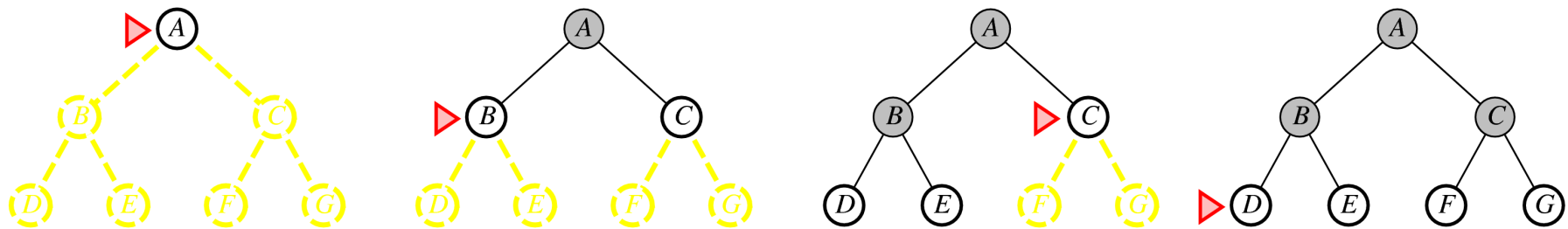
Árvore binária
simples

FIFO

Borda, e cada nó
borda é um
nó folha

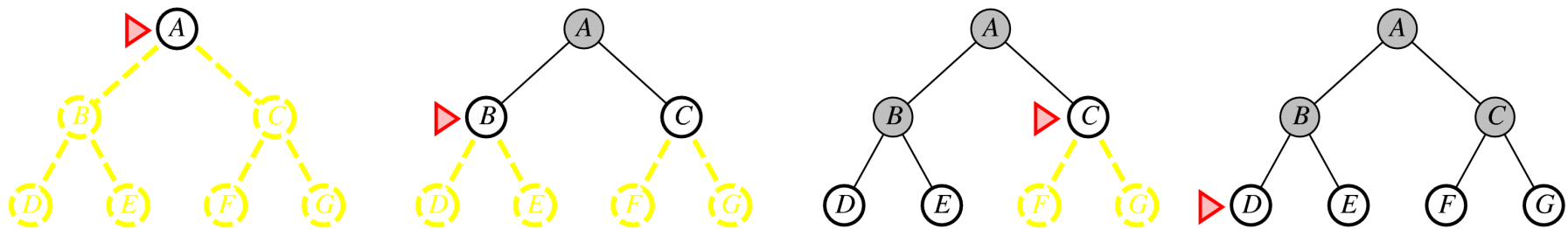
Mantido em
memória até
o uso, pois:
1) expande-se o nó
2) verifica-se o nó

Busca em extensão



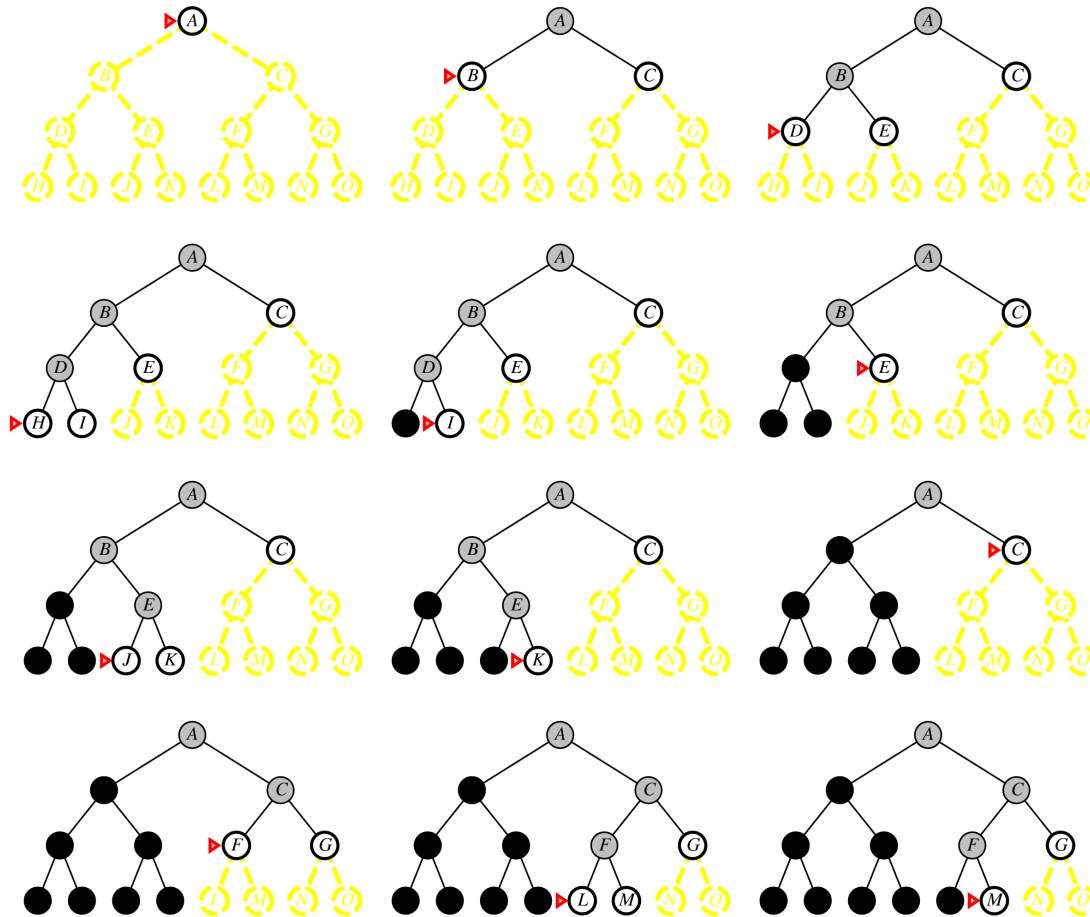
Profundidade	Nós	Tempo	Memória
2	1100	0,11 seg	1 MB
4	111.100	11 seg	106 MB
6	10^7	19 min	10 GB
7	10^9	31 horas	1TB
10	10^{11}	129 dias	101 TB
12	10^{13}	35 anos	10 PetaB
14	10^{15}	3.523 anos	1 Exabyte

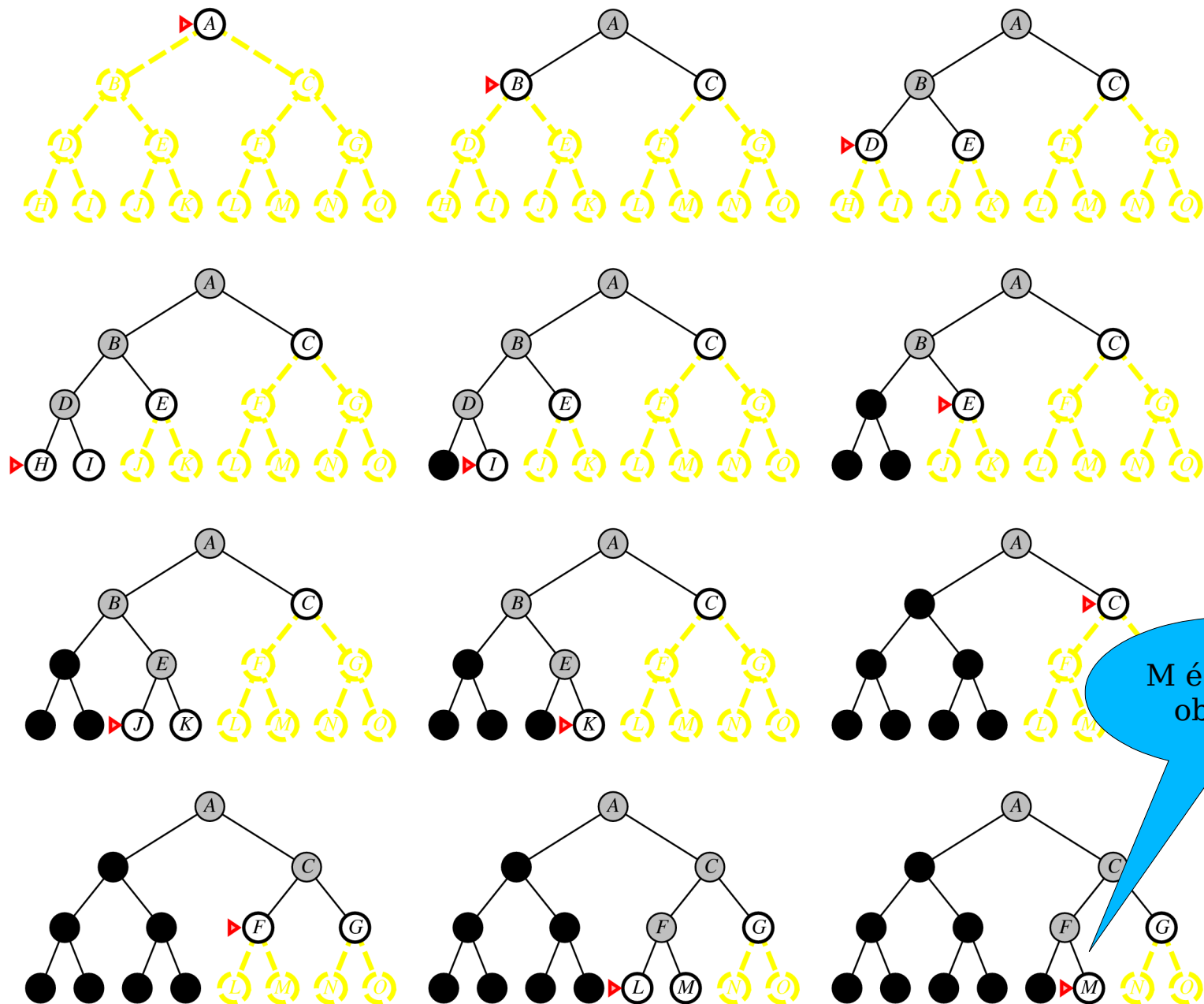
Busca em extensão



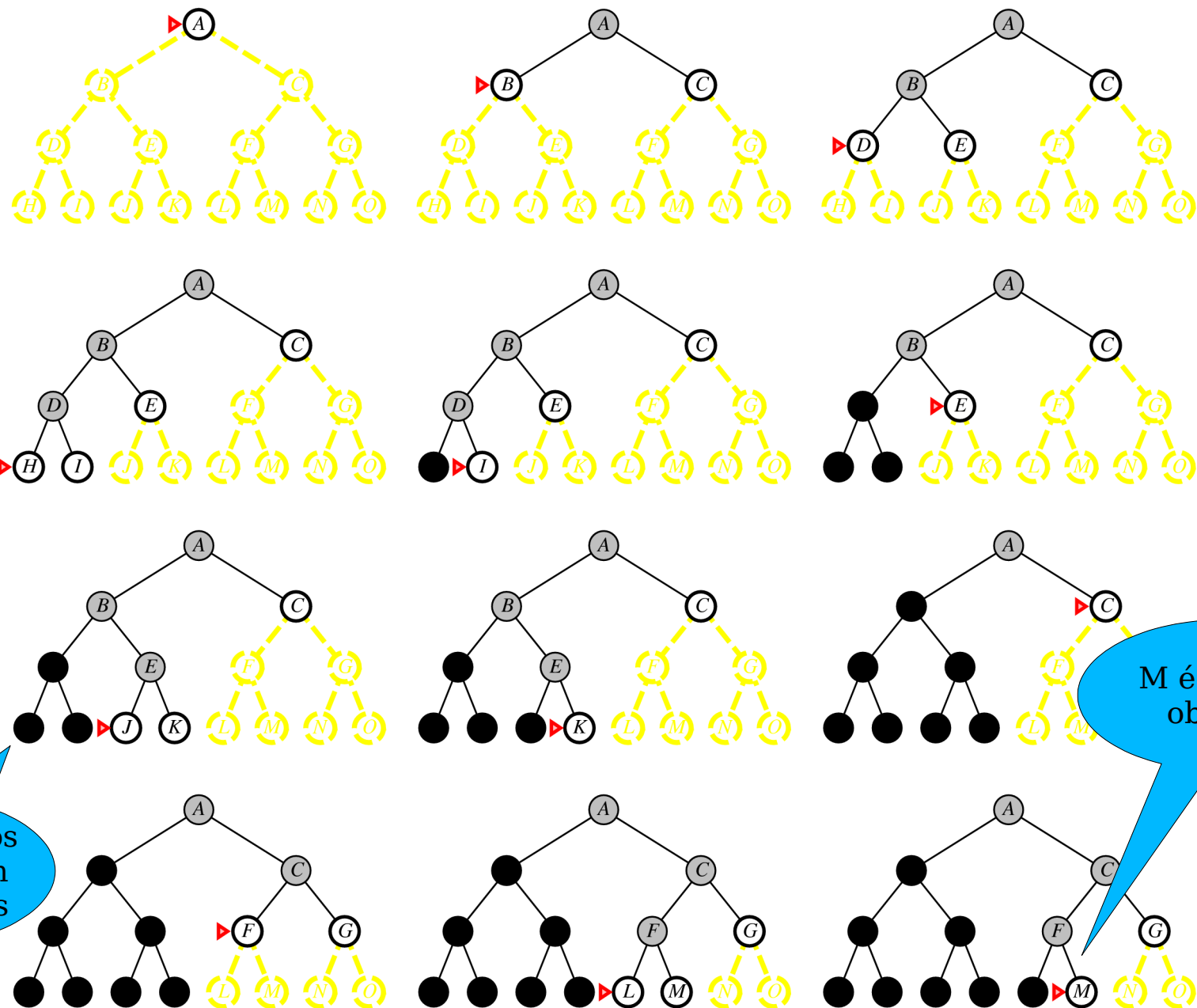
Profundidade	Nós	Tempo	Memória
2	1100	0,11 seg	1 MB
4	111.100	11 seg	106 MB
6	10^7	19 min	10 GB
7	10^9	31 horas	1TB
10	10^{11}	129 dias	101 TB
12	10^{13}	35 anos	10 PetaB
14	10^{15}	3.523 anos	1 Exabyte

Busca em profundidade





M é o único objetivo



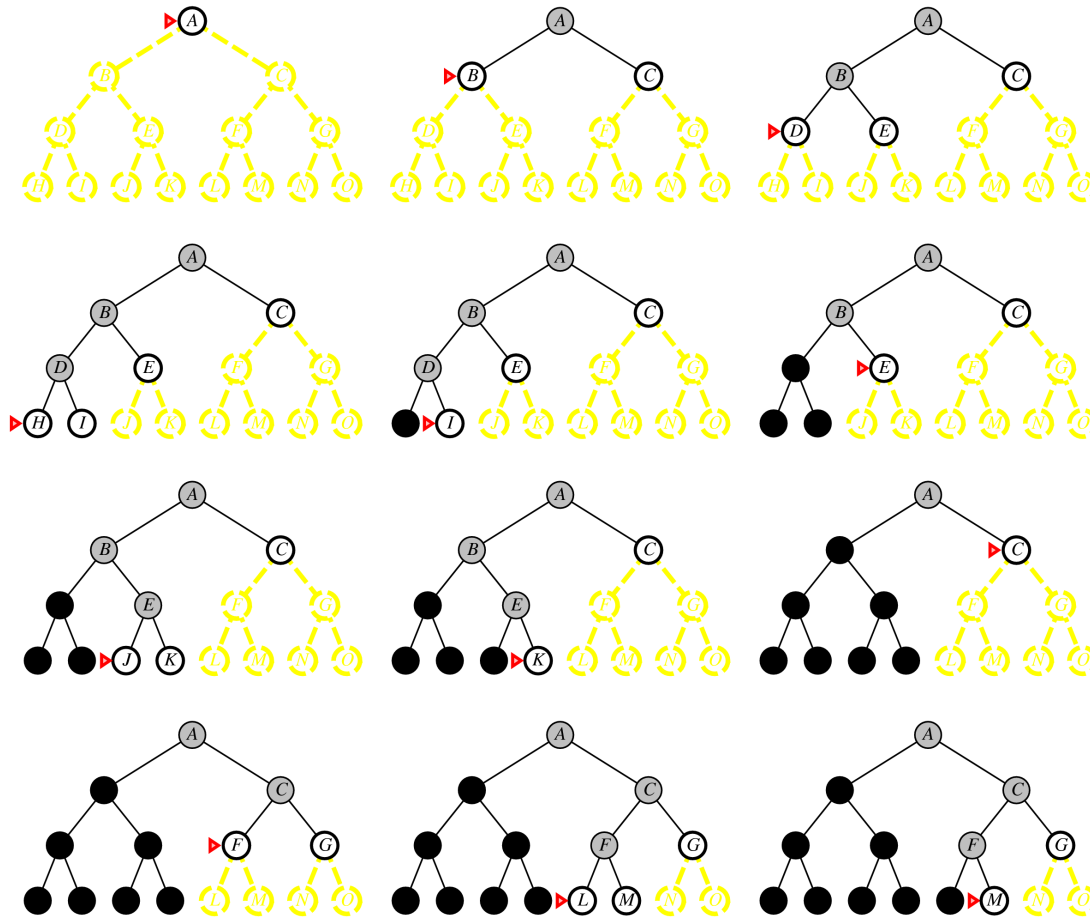
Nós removidos
por não terem
descendentes

M é o único
objetivo

Busca em profundidade limitada

Busca em profundidade limitada

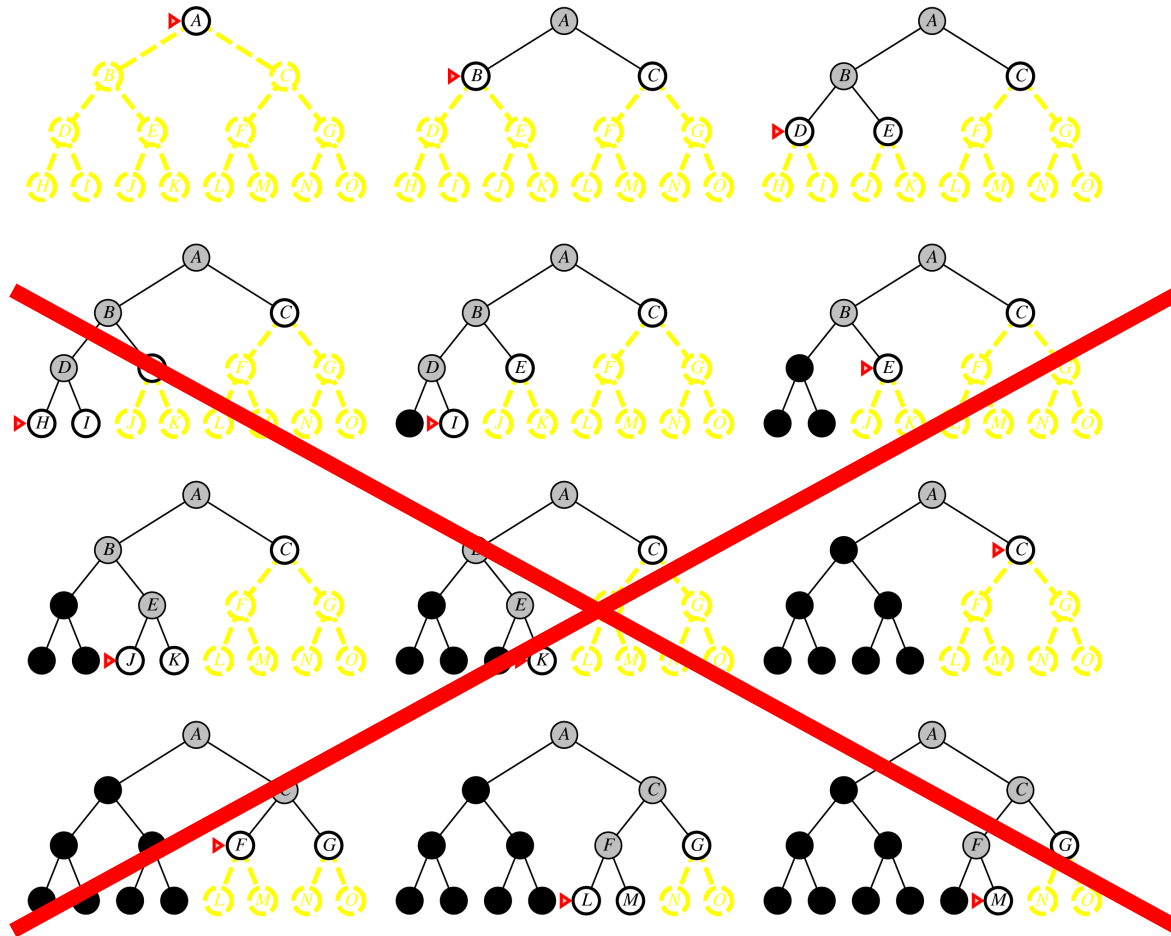
l = 2



Busca em profundidade limitada

1 = 2

Útil quando
se sabe algo
do problema ...
Ex.: mapa vs.
Número de
cidades



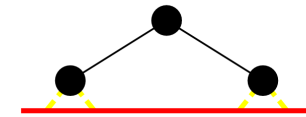
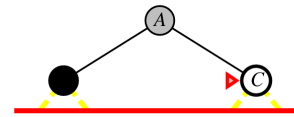
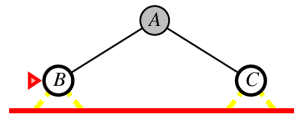
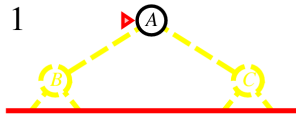
Busca de aprofundamento iterativo em profundidade

- Também conhecido como *busca em profundidade por aprofundamento iterativo*
- O **limite vai sendo aumentado** gradualmente, começando em zero e depois 1, e assim por diante
- É **mais rápido** que a busca em extensão mesmo com a geração repetida de estados (maioria do nós estão em níveis inferiores)

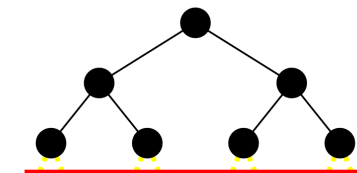
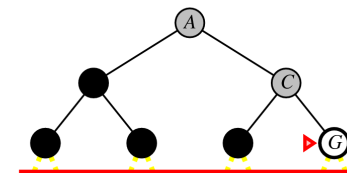
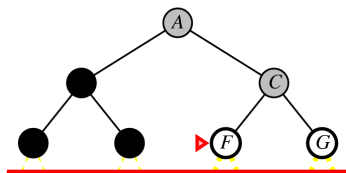
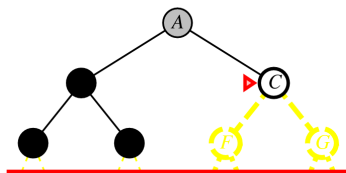
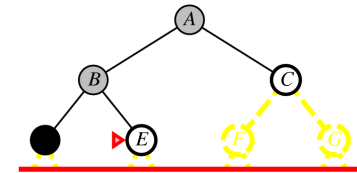
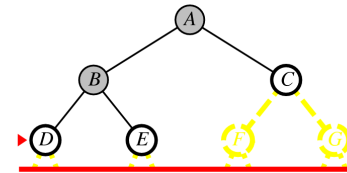
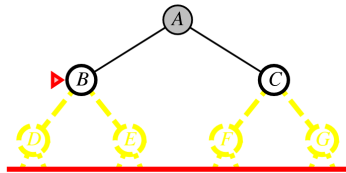
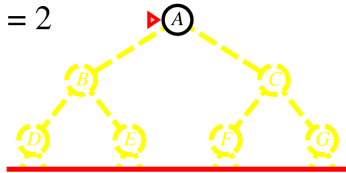
Limit = 0



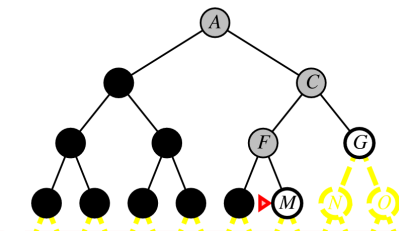
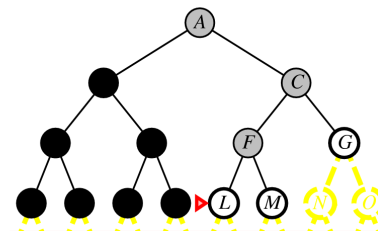
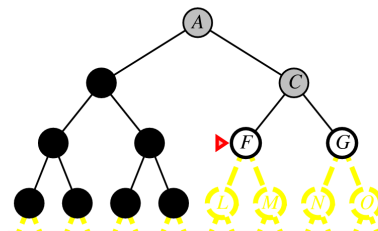
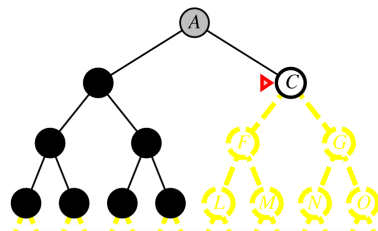
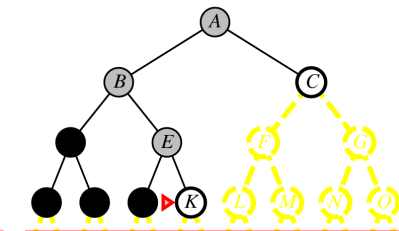
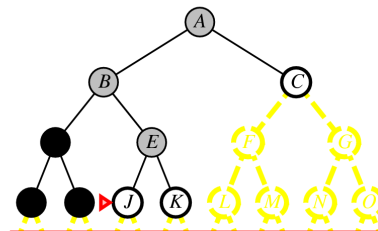
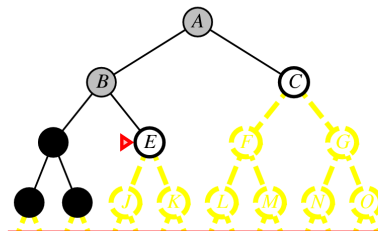
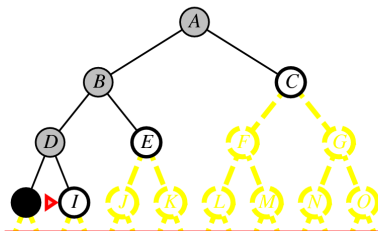
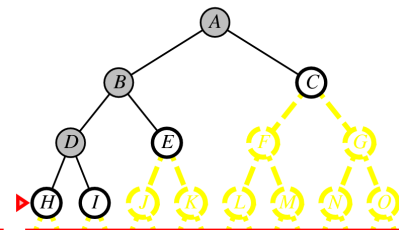
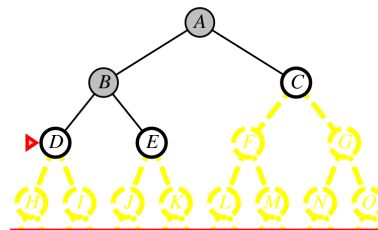
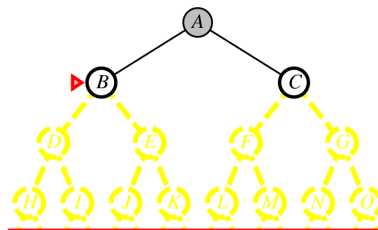
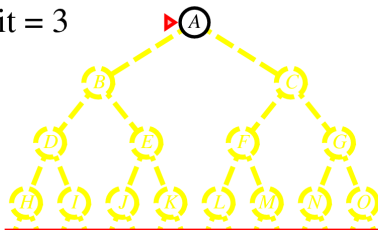
Limit = 1



Limit = 2

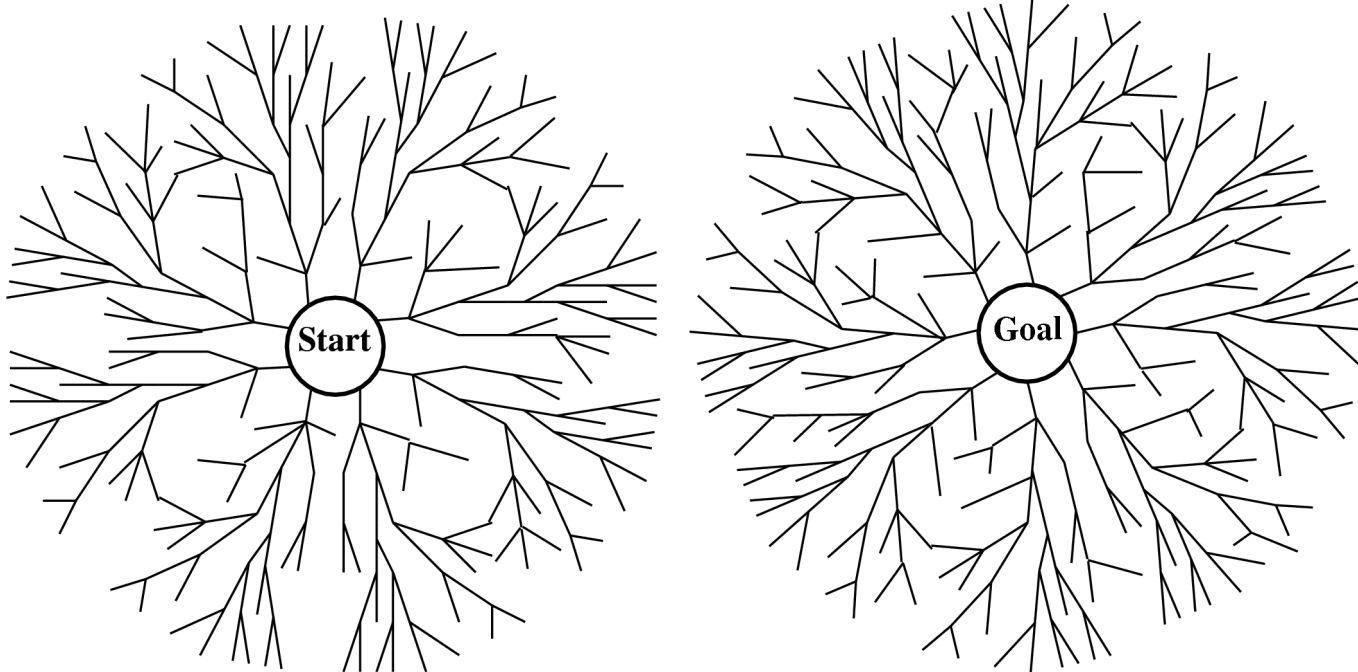


Limit = 3



Busca bidirecional

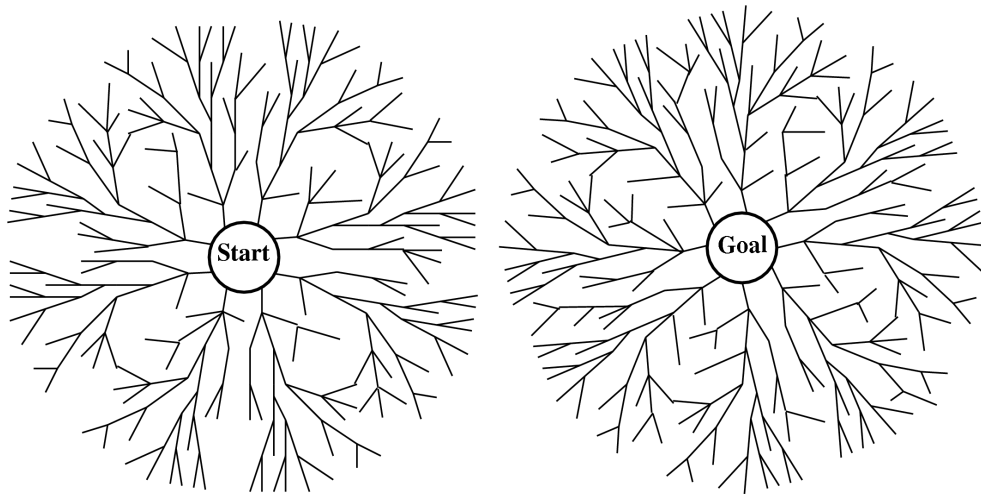
- Executa duas buscas simultâneas
 - Uma a partir do nó inicial
 - Outra a partir do objetivo



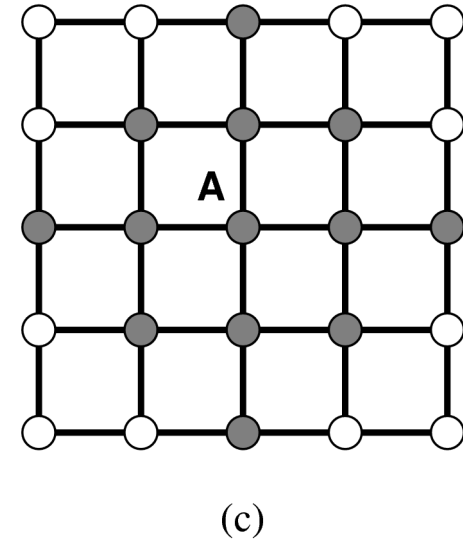
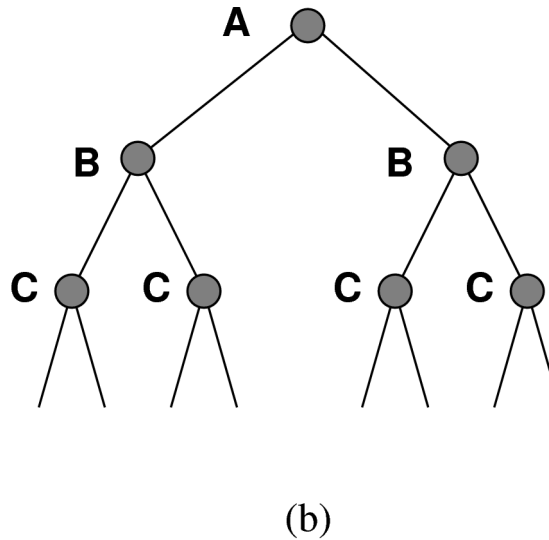
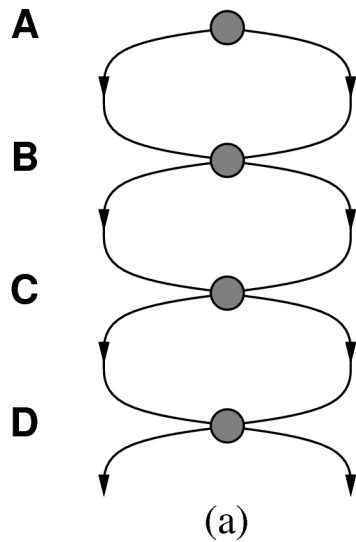
Busca bidirecional

- Executa duas buscas simultâneas
 - Uma a partir do nó inicial
 - Outra a partir do objetivo
- Verifica-se o nó antes de expandi-lo

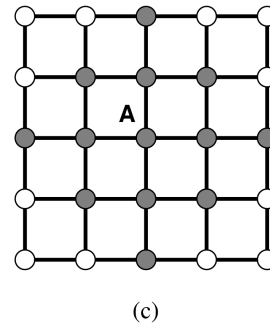
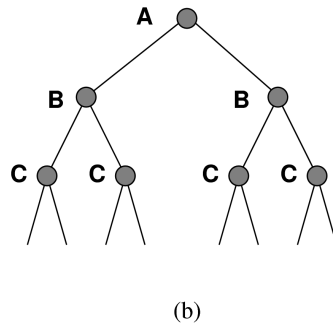
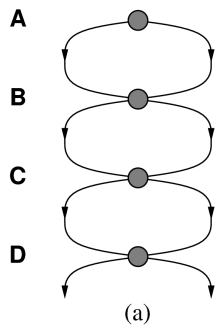
- Problemas com loopings
- Ajuda quando de tem múltiplos objetivos (evita-se nós já avaliados)



Evitando estados repetidos



Evitando estados repetidos



função BUSCA-EM-GRAFO(*problema*, *estratégia*) **retorna** uma solução ou falha
fechado ← um conjunto vazio
borda ← INSERIR(CRIAR-NÓ(ESTADO-INCIAL[*problema*], *borda*)
Repita
 Se VAZIA?(*borda*)
 Então
 Retornar falha
 nó ← REMOVER-PRIMEIRO(*borda*)
 Se TESTAR-OBJETIVO[*problema*](ESTADO[*nó*])
 Então
 Retornar SOLUÇÃO(*nó*)
 Se ESTADO[*nó*] não está em *fechado*
 Então
 Adicionar ESTADO[*nó*] a *fechado*
 Borda ← INSERIR-TODOS(EXPANDIR(*nó*, *problema*), *borda*)

Busca com informação e exploração (heurística)

Busca em árvore

Busca em grafo

Busca pela melhor escolha

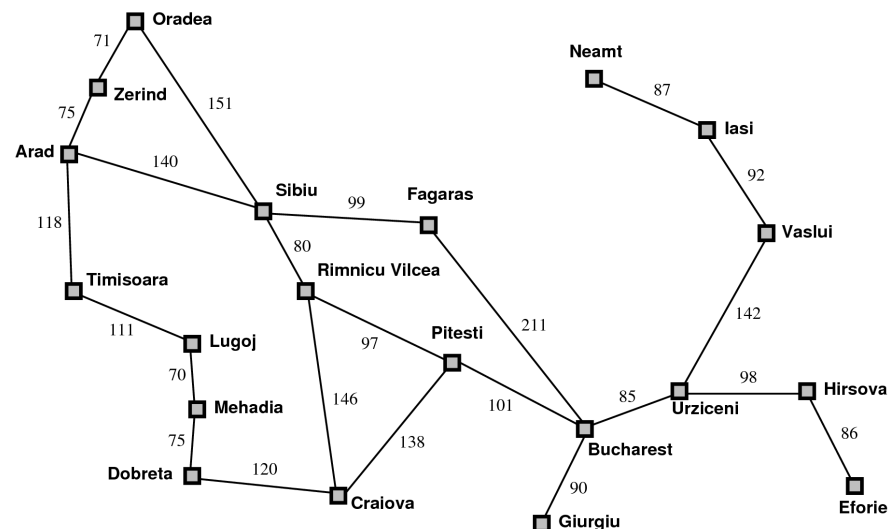
função de avaliação $f(n)$

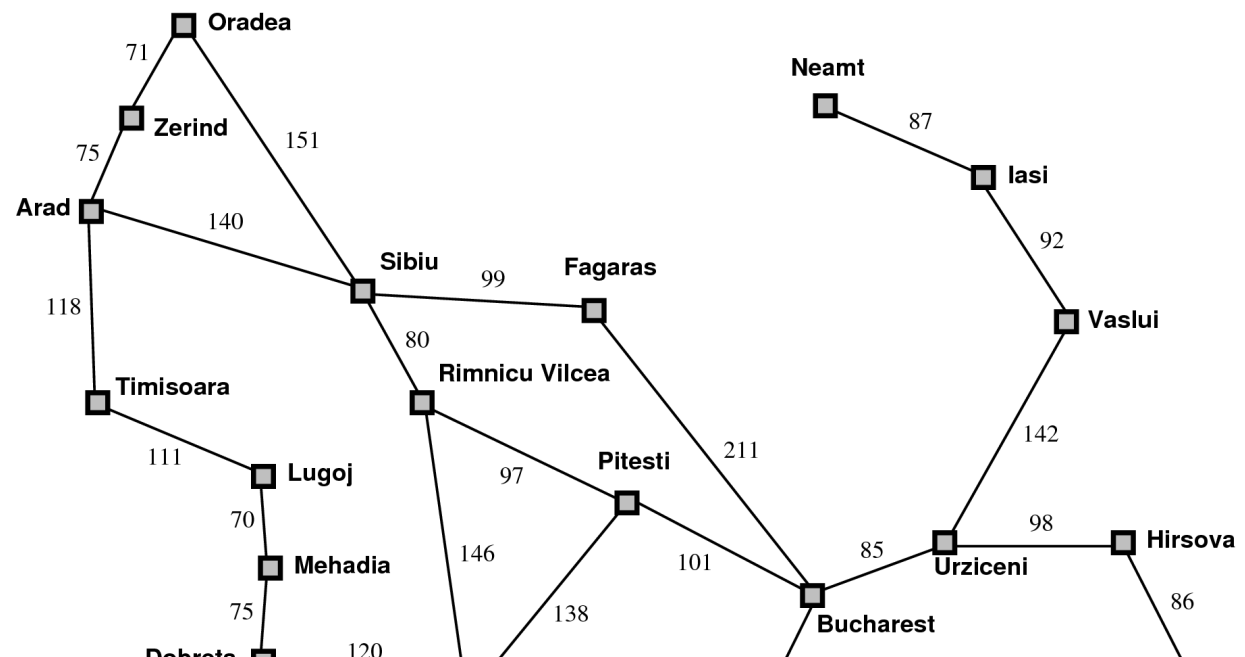
função heurística $h(n)$

- Busca gulosa pela melhor escolha
- A*

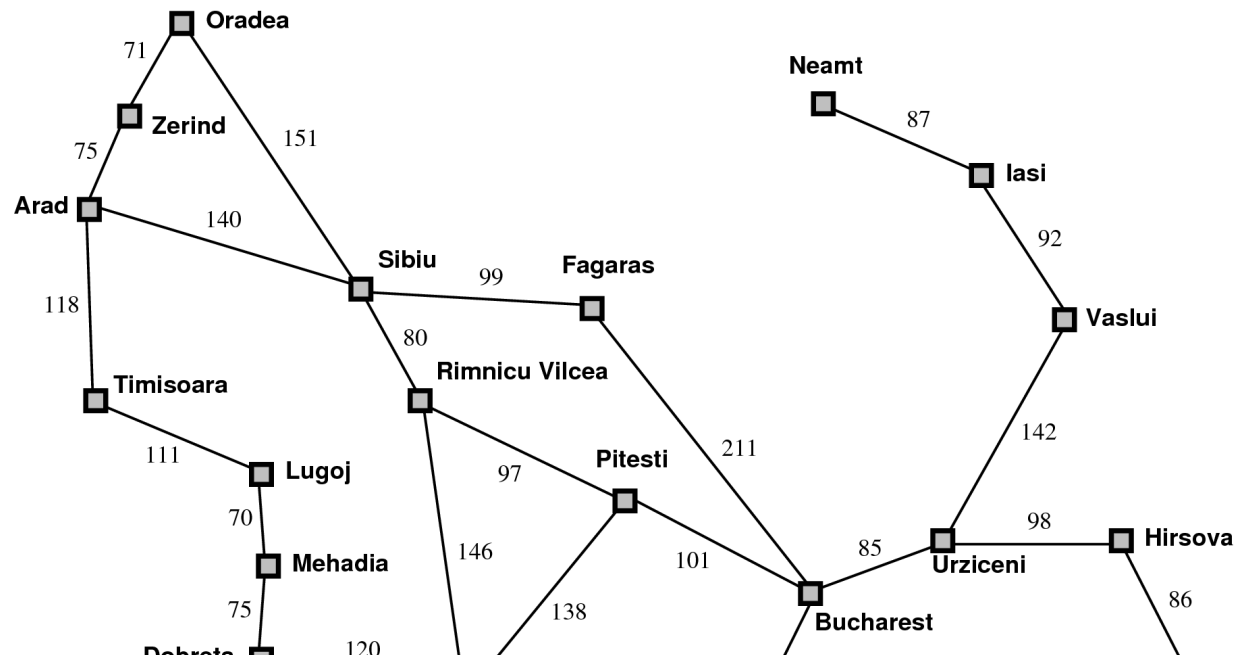
Busca gulosa pela melhor escolha

- $f(n) = h(n)$
- $h(n)$: exemplo do mapa da Romênia
 - H: **distância em linha reta** h_{DLR}
 - $h_{DLR}(\text{em(Arad)}) = 366$





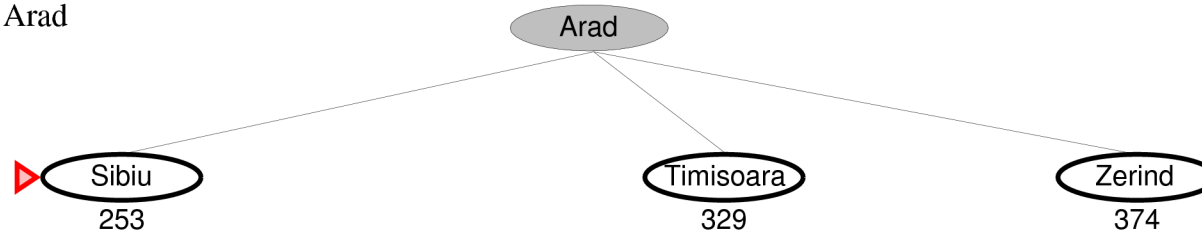
Arad	366	Mehadia	241
Bucharest	0	Neamt	234
Craiova	160	Oradea	380
Dobreta	242	Pitesti	100
Eforie	161	Rimnicu Vilcea	193
Fagaras	176	Sibiu	253
Giurgiu	77	Timisoara	329
Hirsova	151	Urziceni	80
Iasi	226	Vaslui	199
Lugoj	244	Zerind	374



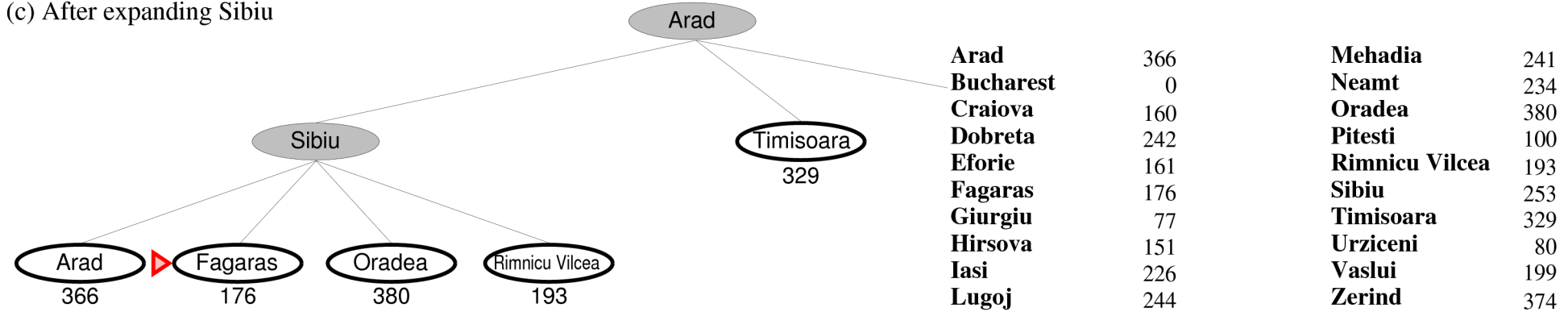
(a) The initial state



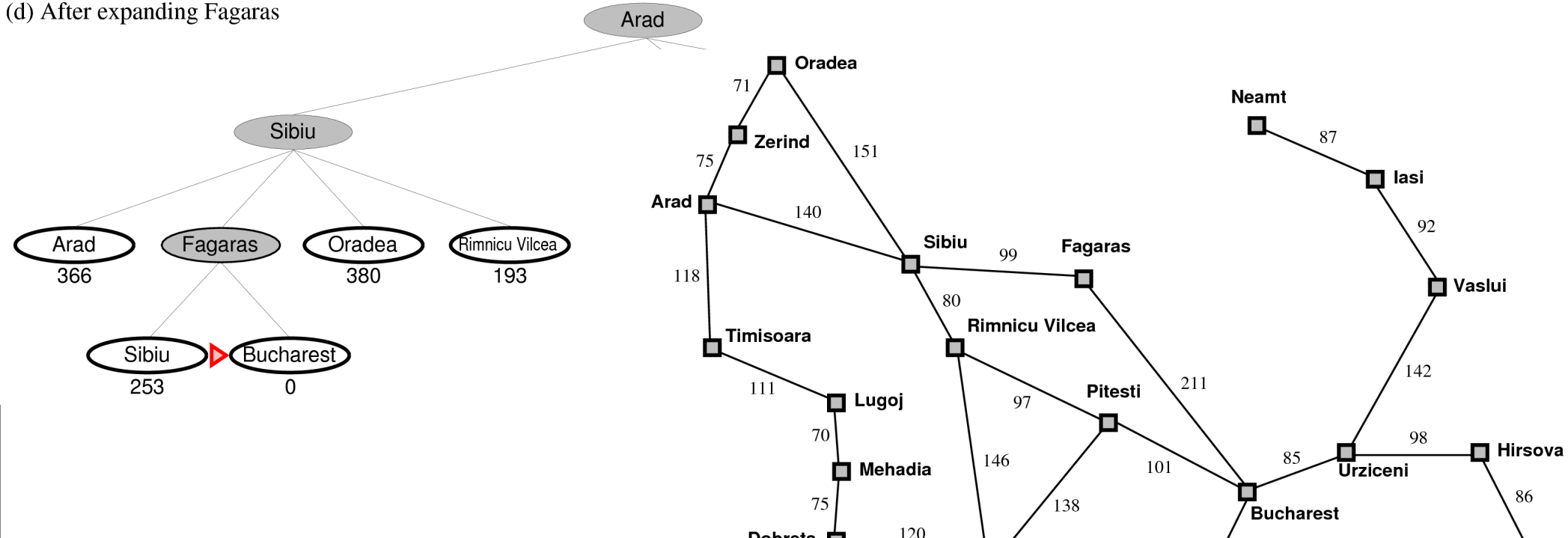
(b) After expanding Arad



(c) After expanding Sibiu



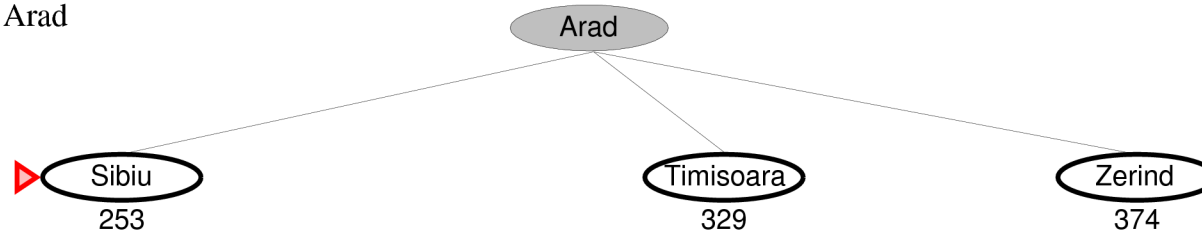
(d) After expanding Fagaras



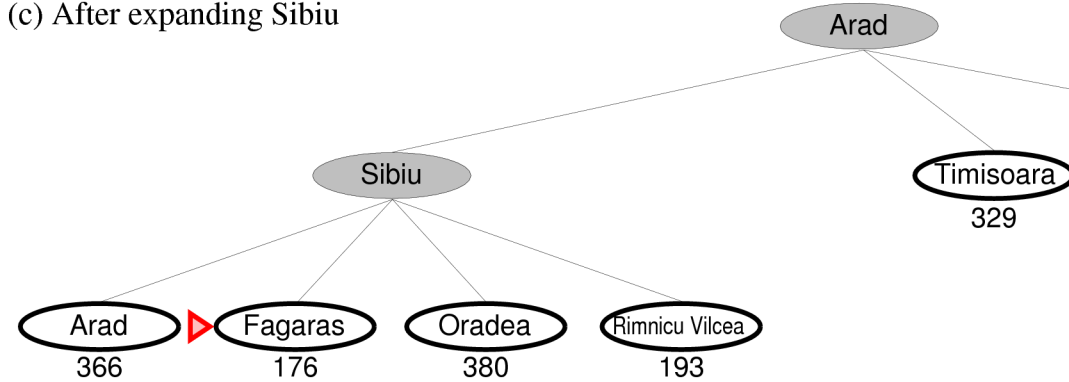
(a) The initial state



(b) After expanding Arad



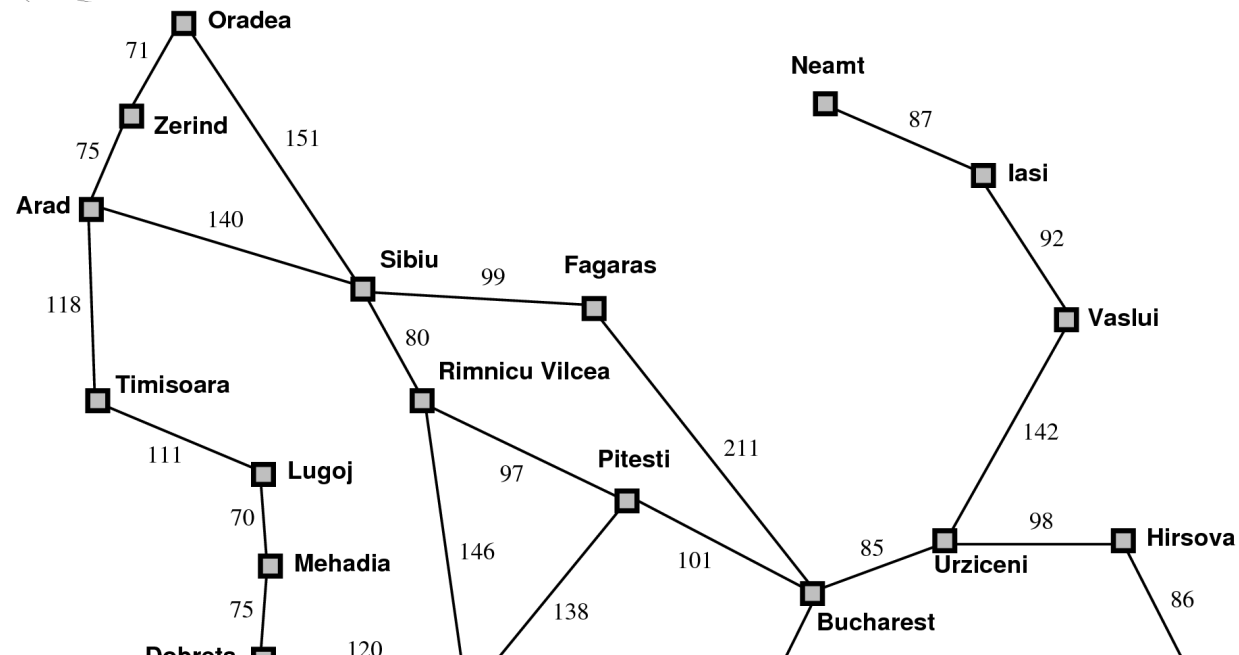
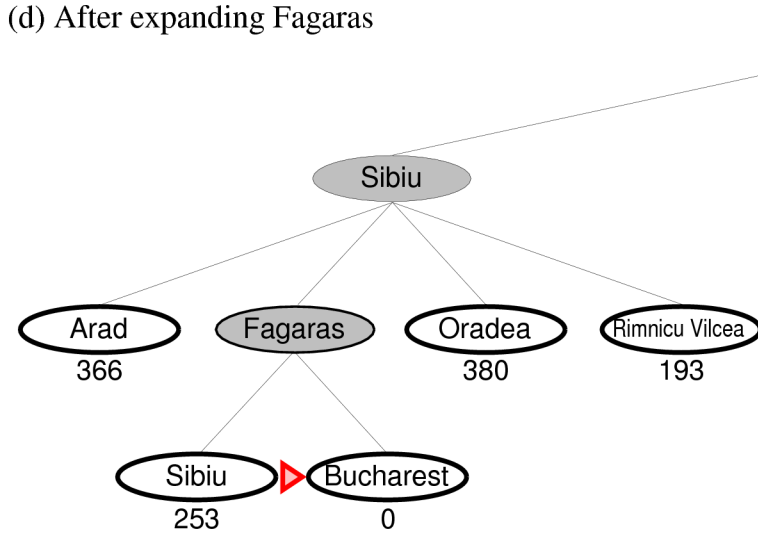
(c) After expanding Sibiu



Arad	366
Bucharest	0
Craiova	160
Dobreta	242
Eforie	161
Fagaras	176
Giurgiu	77
Hirsova	151
Iasi	226
Lugoj	244

Mehadia	241
Neamt	234
Oradea	380
Pitesti	100
Rimnicu Vilcea	193
Sibiu	253
Timisoara	329
Urziceni	80
Vaslui	199
Zerind	374

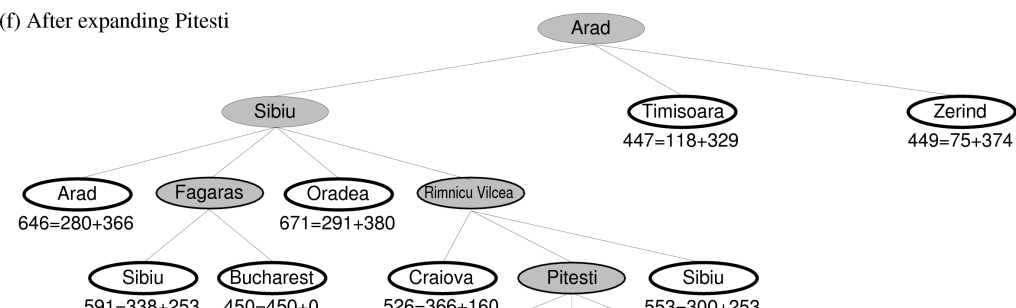
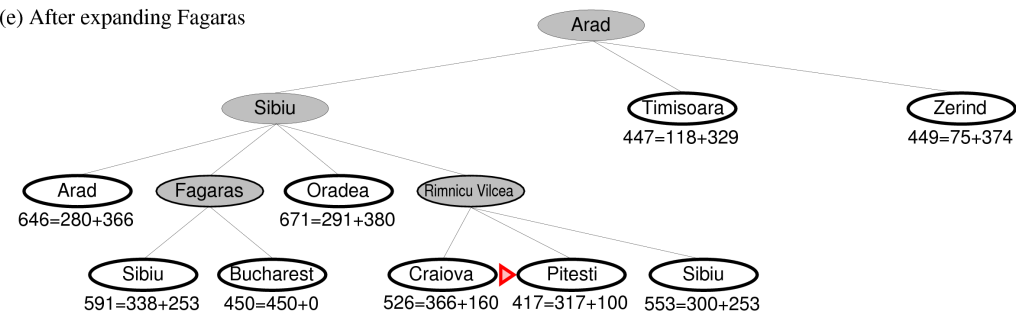
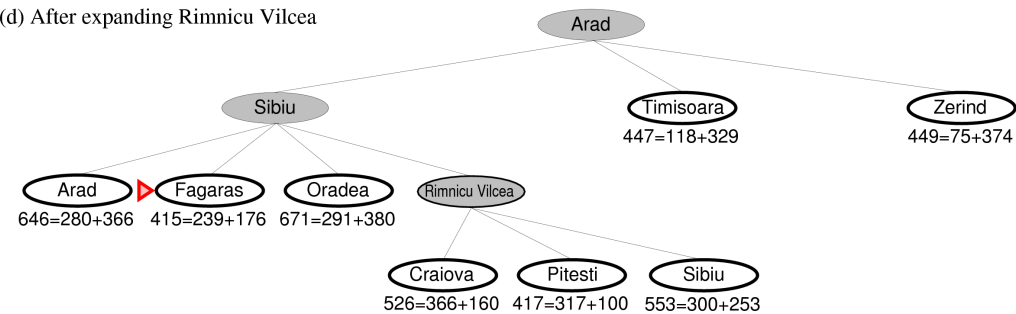
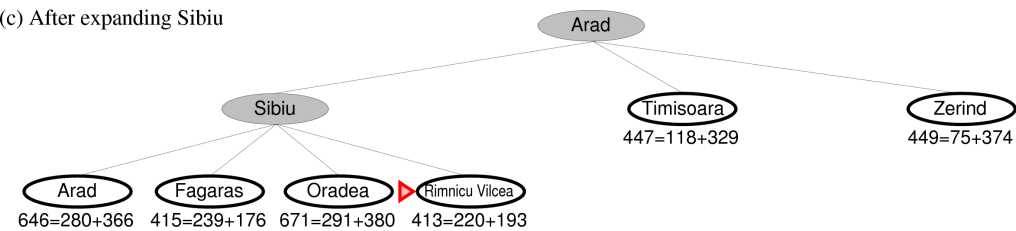
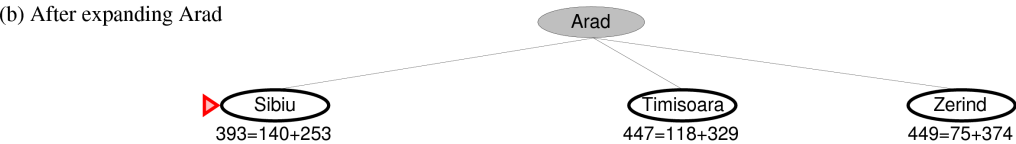
(d) After expanding Fagaras



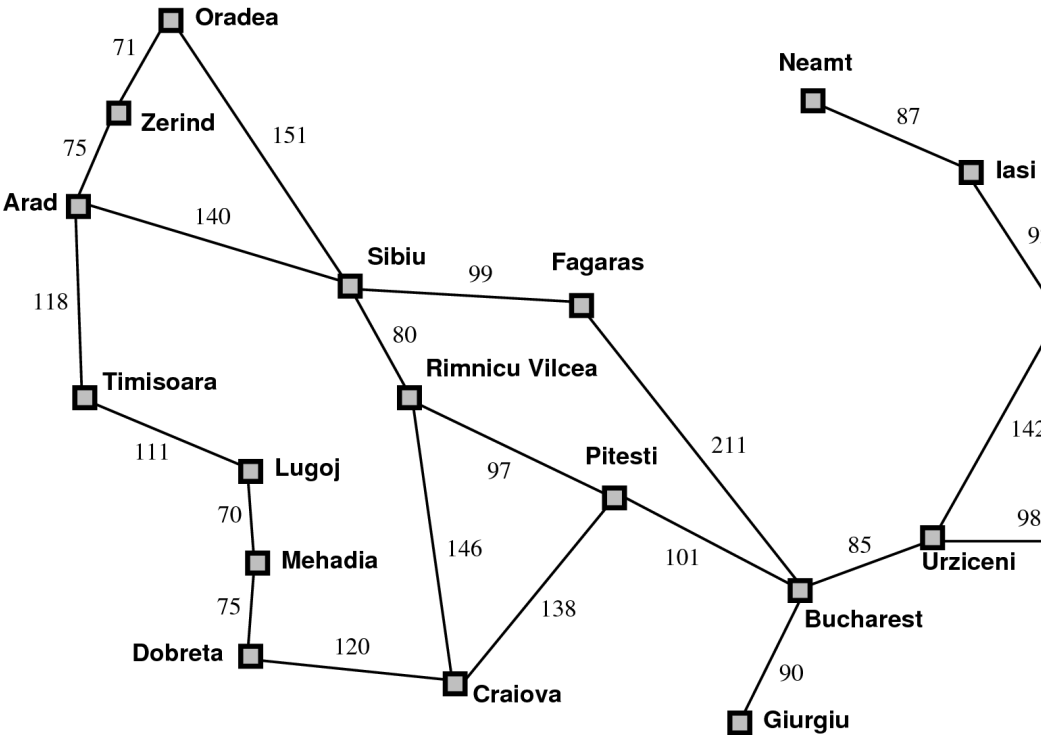
E se o início for
Iasi e o destino
Fagaras?

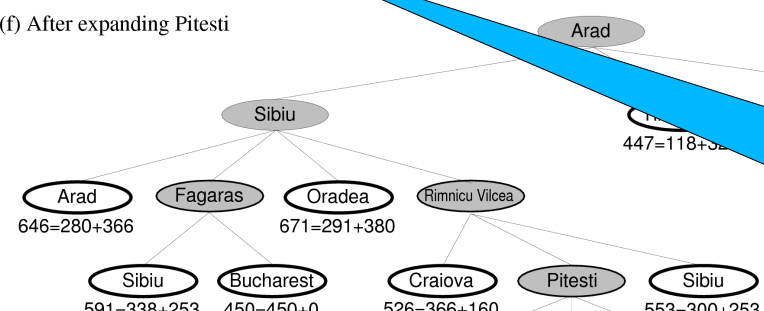
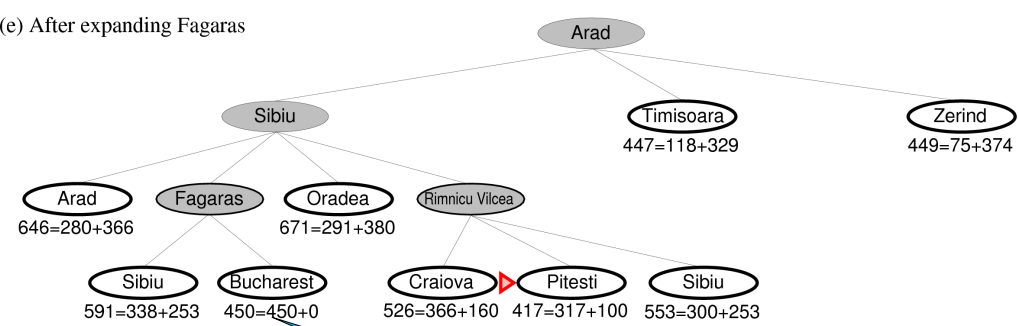
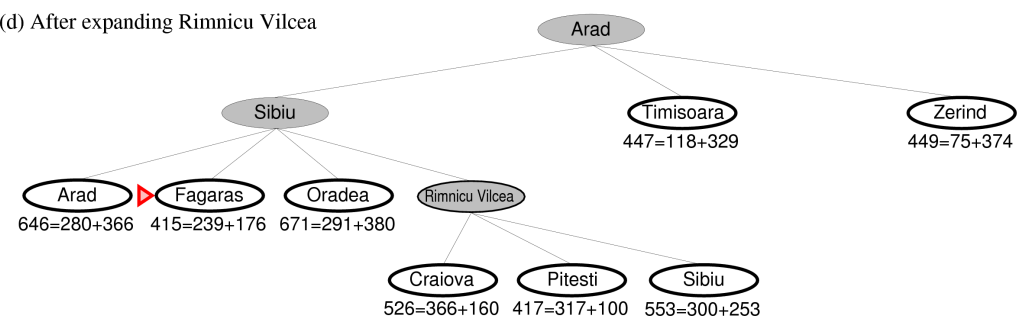
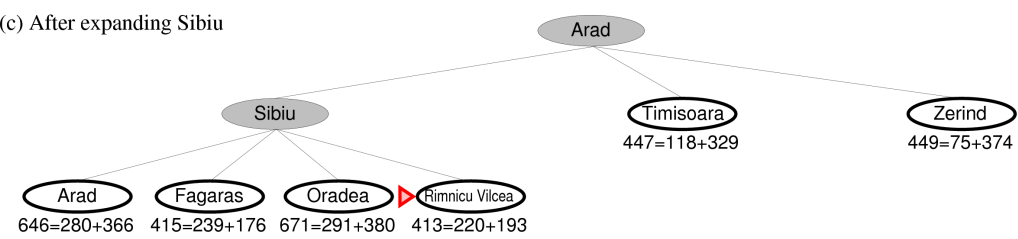
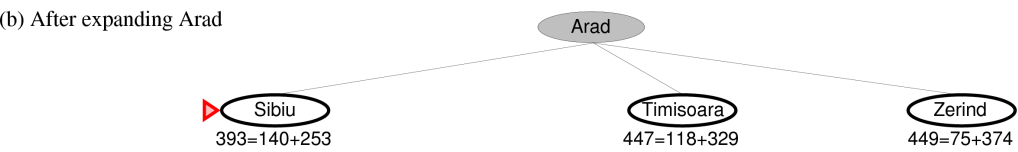
Busca A*

- Minimizar o custo total estimado da solução
 - $f(n) = g(n) + h(n)$
 - $g(n)$: custo para alcançar cada nó
 - $h(n)$: custo de ir do nó até o objetivo
 - $f(n)$: custo estimado da solução de custo mais baixo passando por n

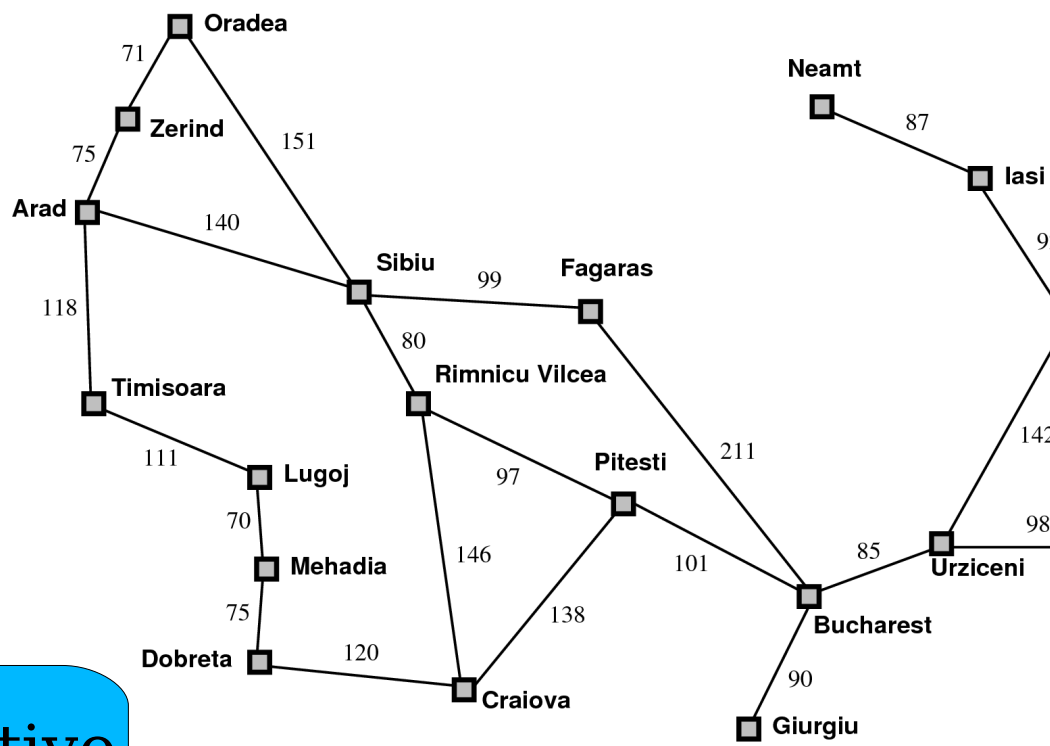


Arad	366	Mehadia	241
Bucharest	0	Neamt	234
Craiova	160	Oradea	380
Dobreta	242	Pitesti	100
Eforie	161	Rimnicu Vilcea	193
Fagaras	176	Sibiu	253
Giurgiu	77	Timisoara	329
Hirsova	151	Urziceni	80
Iasi	226	Vaslui	199
Lugoj	244	Zerind	374





Arad	366	Mehadia	241
Bucharest	0	Neamt	234
Craiova	160	Oradea	380
Dobreta	242	Pitesti	100
Eforie	161	Rimnicu Vilcea	193
Fagaras	176	Sibiu	253
Giurgiu	77	Timisoara	329
Hirsova	151	Urziceni	80
Iasi	226	Vaslui	199
Lugoj	244	Zerind	374



Nó objetivo
não ótimo

Busca A*

- Se for utilizada BUSCA-EM-ÁRVORE
 - $h(n)$ deve ser uma **heurística admissível**, ou seja, $h(n)$ nunca deve superestimar o custo para alcançar o objetivo
 - $f(G_2) = g(G_2) + h(G_2) = g(G_2) > C^*$
 - G_2 : nó objetivo não ótimo na borda
 - C^* : custo da solução ótima
 - $f(n) = g(n) + h(n) \leq C^*$

Trabalho

- Implemente um algoritmo de busca para o seguinte problema:
"Dado um labirinto de salas na forma de um tabuleiro, uma posição inicial e uma posição de saída, busque um caminho que leve a saída."

			X		
	X		X	X	
	X	X	X	S	X
I			X		
X	X			X	
		X			

I: posição inicial

S: saída

X: obstáculo

Trabalho

- Características do labirinto
 - 10 x 10 posições
 - A saída e o ponto inicial são determinados aleatoriamente a cada execução do algoritmo
 - Obstáculos devem ser estabelecidos previamente e não se alteram a cada execução
 - Os movimentos possíveis variam entre: direita, esquerda, acima e abaixo

Execução e entrega

- Aulas em laboratório em duplas
 - 7 de Outubro
 - 14 de Outubro
- Entrega
 - 28 de Outubro
- Formato
 - Código comentado
 - Relatório