

# Busca Informada & Não- Informada

Profa. Flavia Cristina Bernardini

# Busca

- ↪ Imagine que você está em uma nova cidade e deseja encontrar um bar para beber um chopp
- Se você tem um mapa, você pode descobrir como sair de onde você está para chegar ao bar
  - Se você não tem um mapa, você poderia caminhar sem rumo até encontrar um bar
  - Ou você poderia procurar sistematicamente por um bar

# Busca

↳ Você poderia, por exemplo, utilizar o seguinte algoritmo de “encontrar bar”

- 1. Procure um bar
- 2. Caso não encontrou um bar, vá para um local não visitado por você e repita o passo 1
- 3. Se você encontrou um bar, vá e beba um chop
- 4. Após o décimo chopp, saia e caia na sarjeta

# Busca

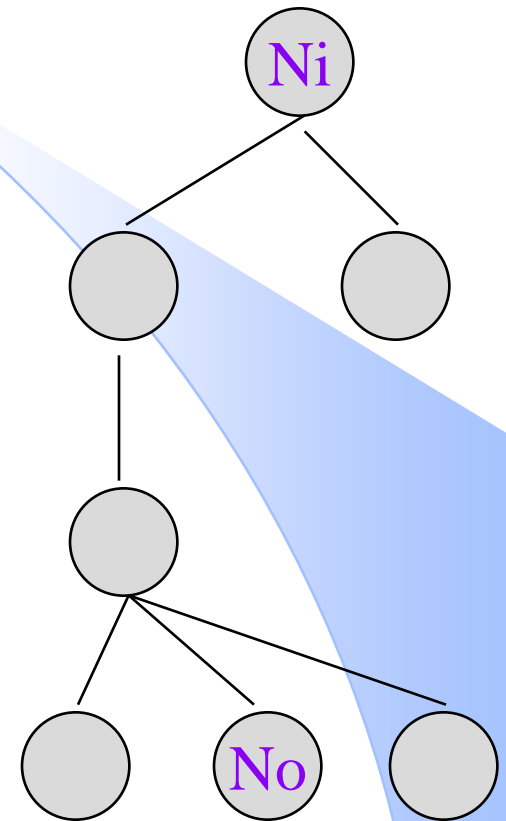
- ↪ Um sistema de IA pode resolver problemas da seguinte forma:
  - Ele sabe onde ele está (conjunto de informações inicial)
  - Ele sabe onde deseja ir (estado objetivo)
- ↪ Resolver problema em IA envolve busca pelo estado objetivo
- ↪ Simples sistemas de IA reduzem raciocínio a busca

# Busca

↳ Problemas de busca são freqüentemente descritos utilizando diagramas de árvores

- Nó inicial = onde a busca começa
- Nó objetivo = onde ela termina

↳ Objetivo: Encontrar um caminho que ligue o nó inicial a um nó objetivo



# Busca

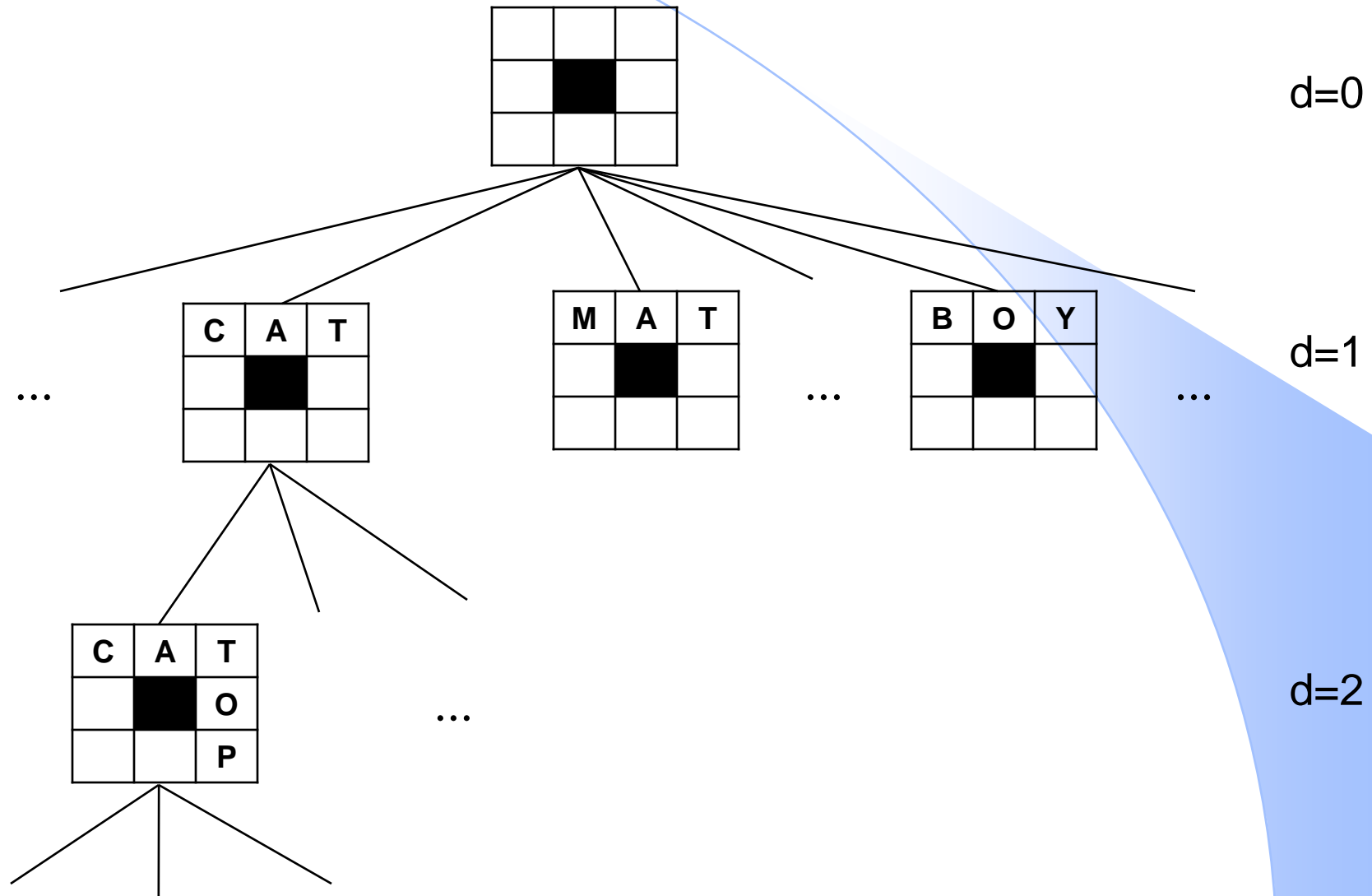
## ↳ Entrada:

- Descrição dos nós inicial e objetivo
- Procedimento que produz os sucessores de um nó arbitrário

## ↳ Saída:

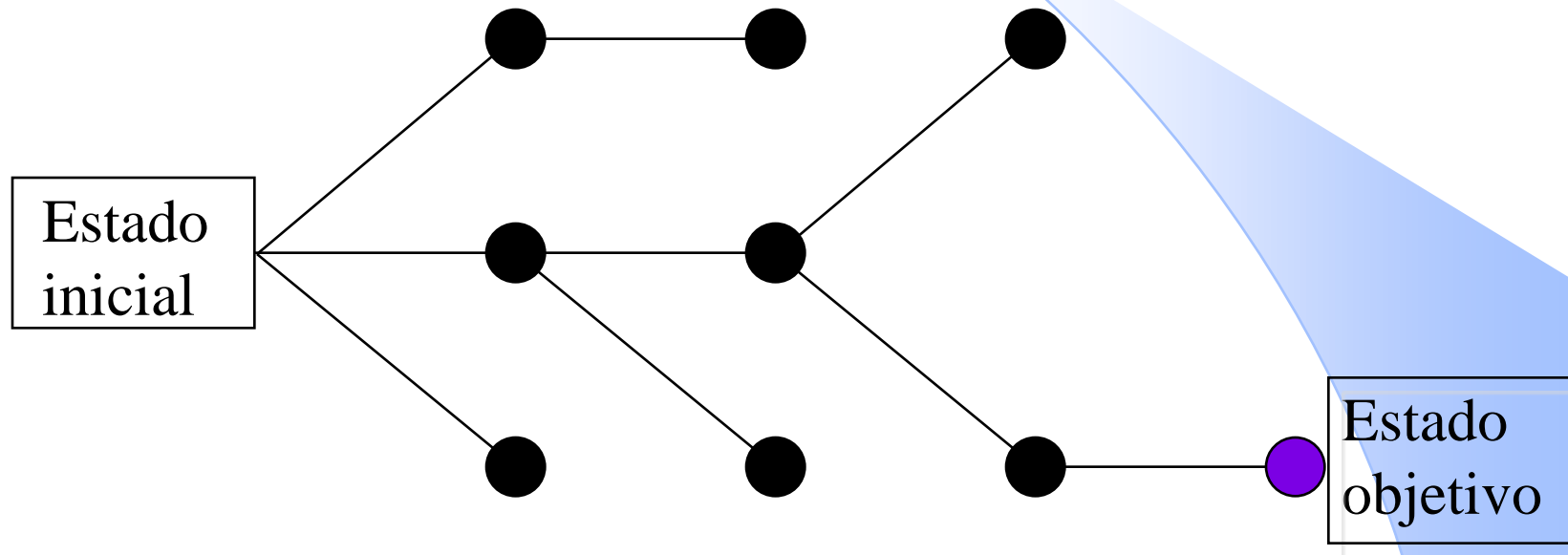
- Seqüência legal de nós iniciando com o nó inicial e terminando com o nó objetivo
- Exemplo: palavras cruzadas

# Busca



# Uma árvore de busca

↪ Uma busca pode ser definida graficamente:



↪ O objetivo é atravessar a árvore partindo do estado inicial até o estado objetivo

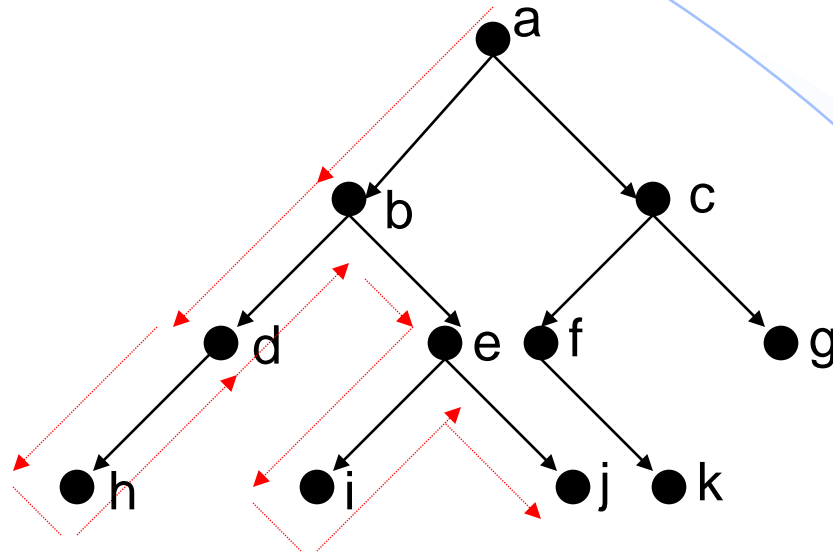


# Estratégias Básicas de Busca

↪ Busca em Profundidade

↪ Busca em Largura

# Busca em Profundidade

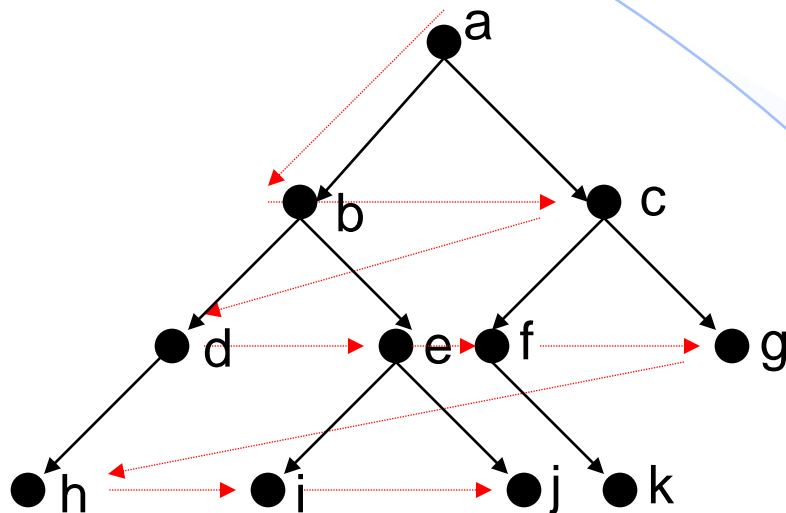


↳ Nó escolhido: Sempre o mais ***distante*** do nó inicial

# Busca em Profundidade - Algoritmo

- ↪ Se  $N$  é um nó solução então  $Sol = [N]$ , ou
- ↪ Se há um nó adjacente  $N1$  a  $N$ , tal que existe um caminho  $Sol1$  partindo de  $N1$  até o nó meta, então  $Sol = [N \mid Sol1]$

# Busca em Largura



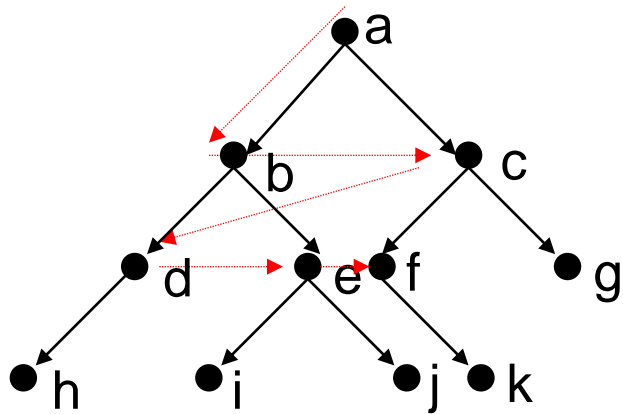
⇒ Nó escolhido: Sempre o mais ***próximo*** do nó inicial

# Busca em Largura - Algoritmo

Dado um conjunto de caminhos candidatos:

- ↪ Se o primeiro caminho contém o nó meta como primeiro elemento da fila, este é uma solução, ou
- ↪ Remova o primeiro caminho do conjunto de candidatos e gere um conjunto de todas as possíveis extensões de um nó deste caminho, adicione este conjunto de extensões ao final do conjunto de candidatos e execute busca em largura no conjunto restante

# Execução do Algoritmo



1 - [ [a] ]

2 - [ [b,a] , [c,a] ]

2a - [ [d,b,a] , [e,b,a] ]

3 - [ [c,a] , [d,b,a] , [e,b,a] ]

4 - [ [d,b,a] , [e,b,a] , [f,c,a] , [g,c,a] ]

5 - [ [e,b,a] , [f,c,a] , [g,c,a] , [ h,d,b,a] ]

6 - [ [f,c,a] , [g,c,a] , [ h,d,b,a] , [ i,e,b,a] , [ j,e,b,a] ]

# Problemas da busca

- ↪ Com o aumento da árvore de decisão e do número de possíveis caminhos, o tempo de busca aumenta
- ↪ Existem várias formas de reduzir o tempo de busca, alguns dos quais serão discutidos mais adiante

# Possíveis situações

↪ Mais de um nó objetivo

↪ Mais de um nó inicial

↪ Nestas situações

- Encontrar qualquer caminho de um nó inicial para um nó objetivo
- Encontrar melhor caminho



# Definições importantes

- ↪ Profundidade: número de ligações entre um dado nó e o nó inicial
- ↪ Largura: número de sucessores (filhos) de um nó

# Algoritmos de Busca

- ↪ Existem vários algoritmos de busca diferentes, o que os distingue é a maneira como o nó  $n$  é escolhido no passo 2
- ↪ Métodos de busca
  - Busca cega: a escolha depende da posição do nó na árvore de busca
  - Busca heurística: A escolha utiliza informações específicas do domínio para ajudar na decisão

# Técnicas de busca cega

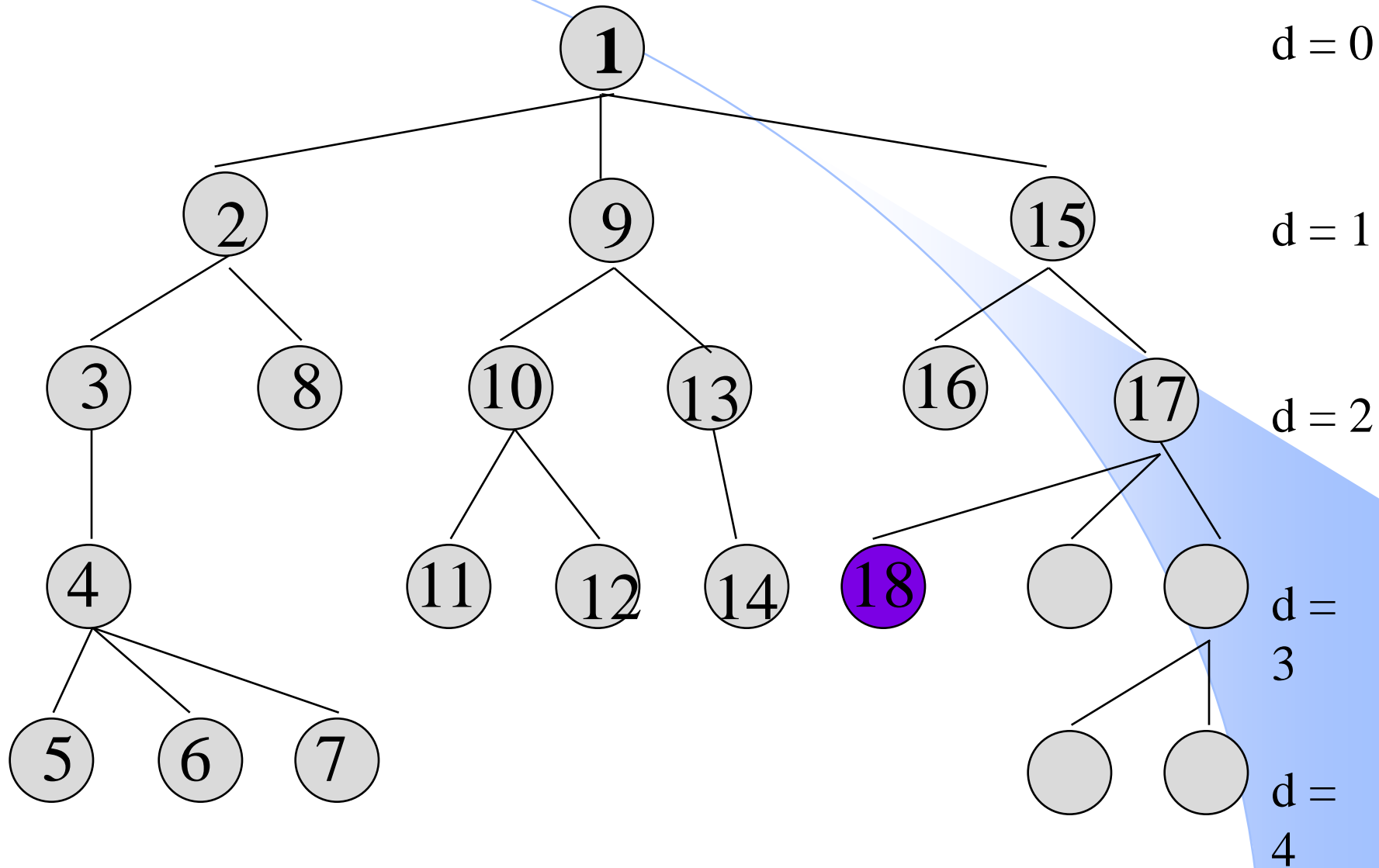
## ↳ Busca em Profundidade (BP)

- A árvore é examinada de cima para baixo
- Aconselhável nos casos onde os caminhos improdutivos não são muito longos

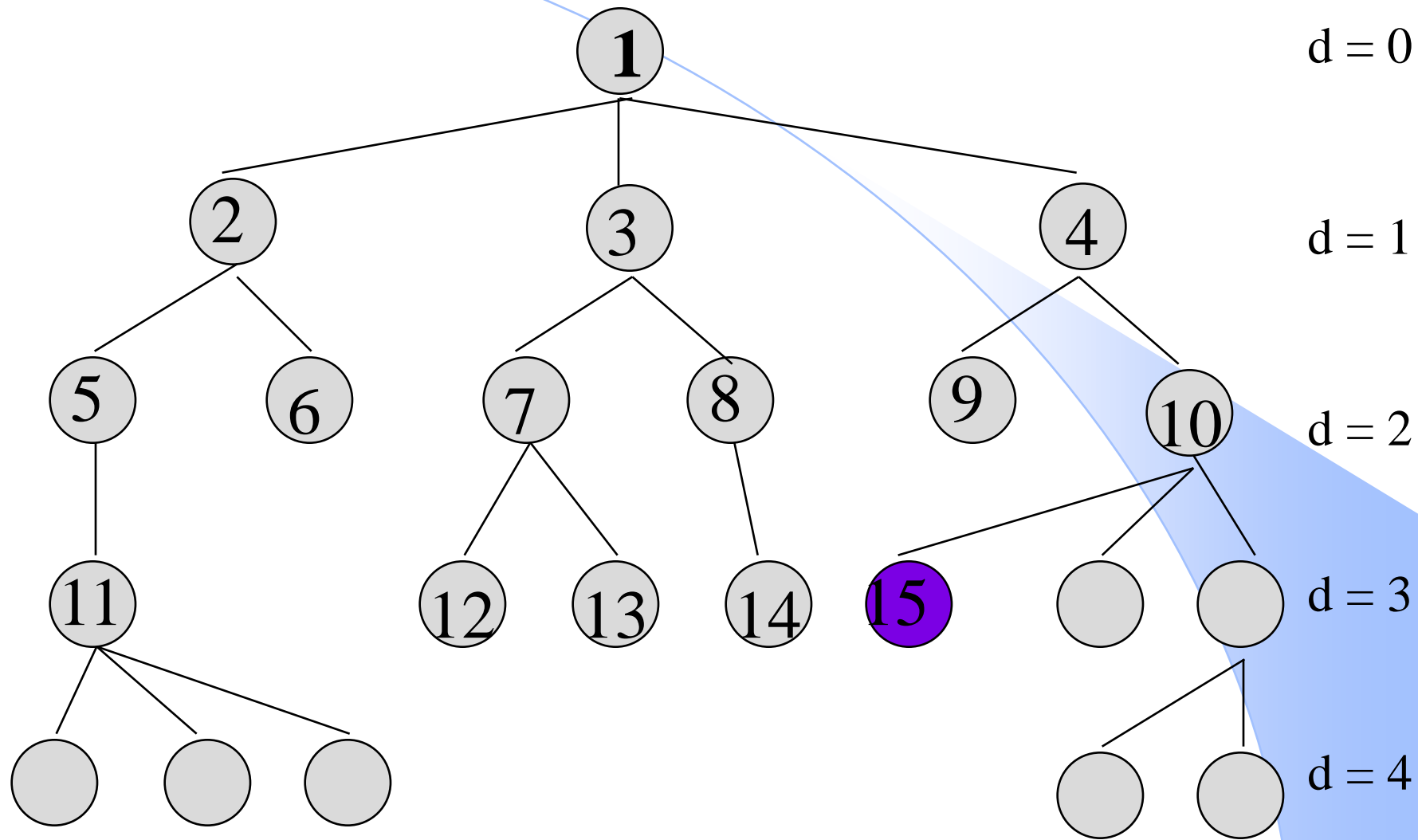
## ↳ Busca em Largura (BL)

- A árvore é examinada da esquerda para a direita
- Aconselhável quando o número de ramos não é muito grande

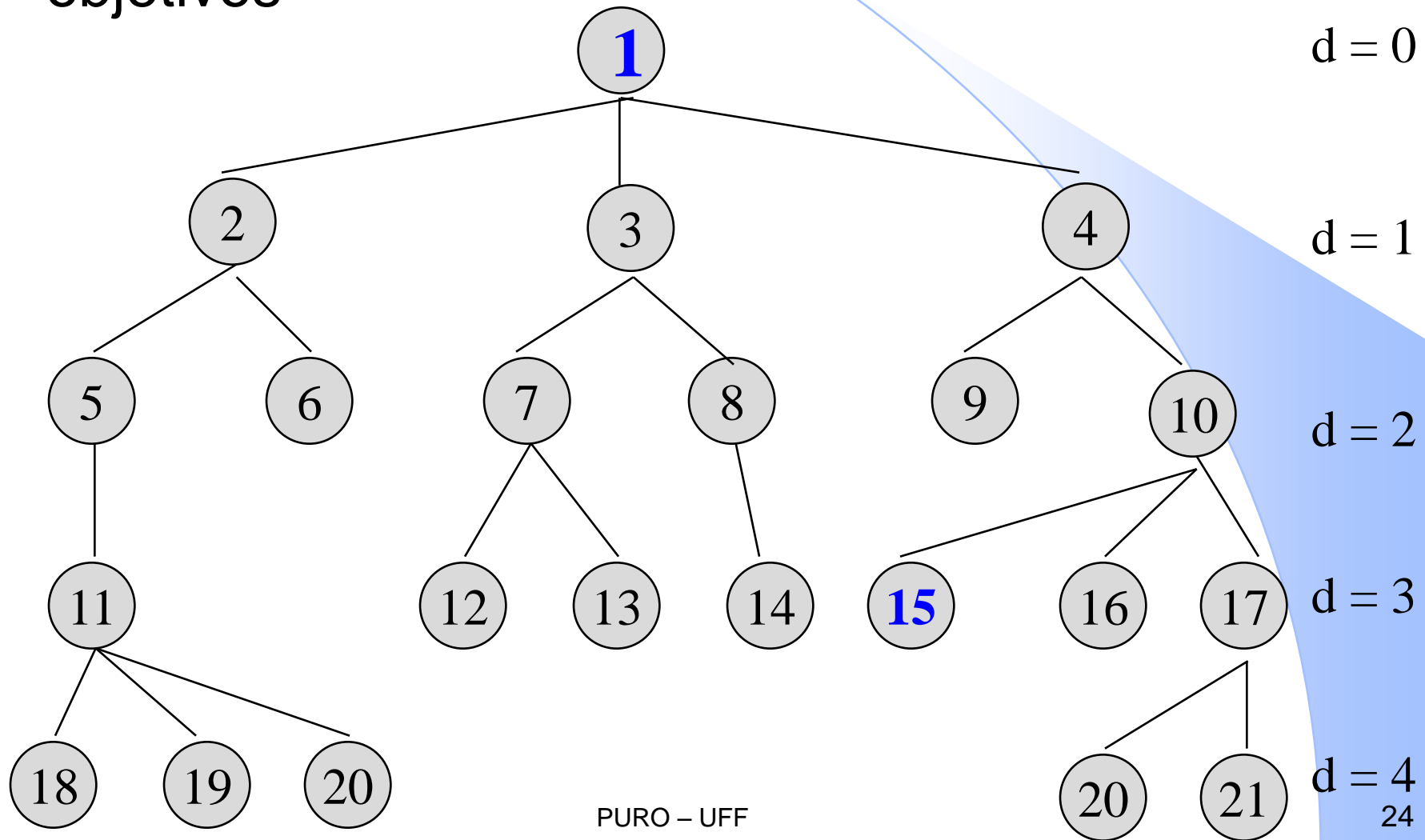
# Busca em profundidade



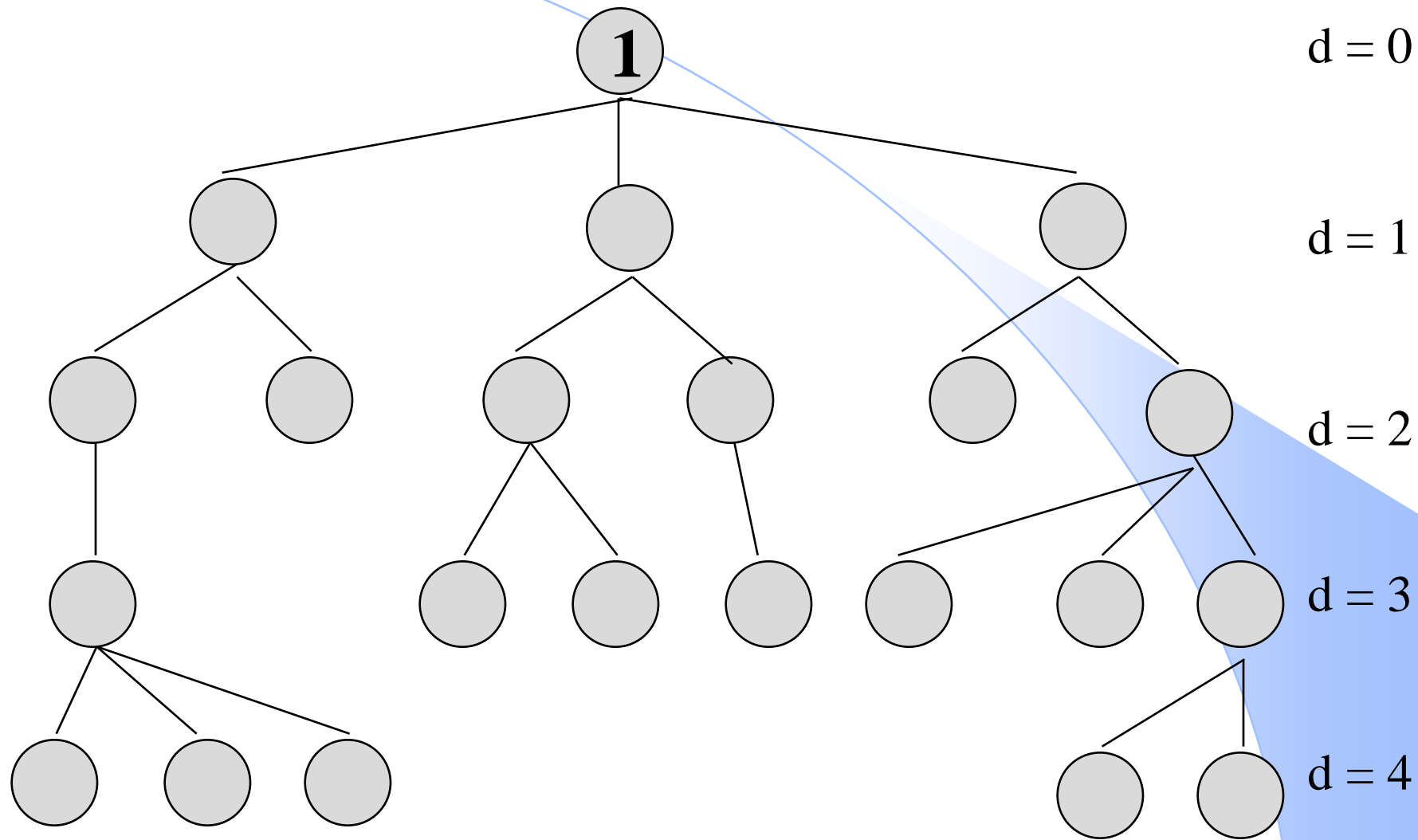
# Busca em largura



**Exemplo 1:** Dada a árvore abaixo, utilizando BP, indique: a) Memória máxima e b) Número mínimo de passos necessários para atingir um dos nós objetivos



# Exercício



# Resposta ao exemplo 1

a)  $1 L = \{1\}$

$2 L = \{2^1, 3^1, 4^1\}$

$3 L = \{5^1, 6^1, 3^1, 4^1\}$

$4 L = \{11^1, 5^1, 6^1, 3^1, 4^1\}$

$5 L = \{18^1, 19^1, 20^1, 6^1, 3^1, 4^1\}$

$6 L = \{19^1, 20^1, 6^1, 3^1, 4^1\}$

$7 L = \{20^1, 6^1, 3^1, 4^1\}$

$8 L = \{6^1, 3^1, 4^1\}$

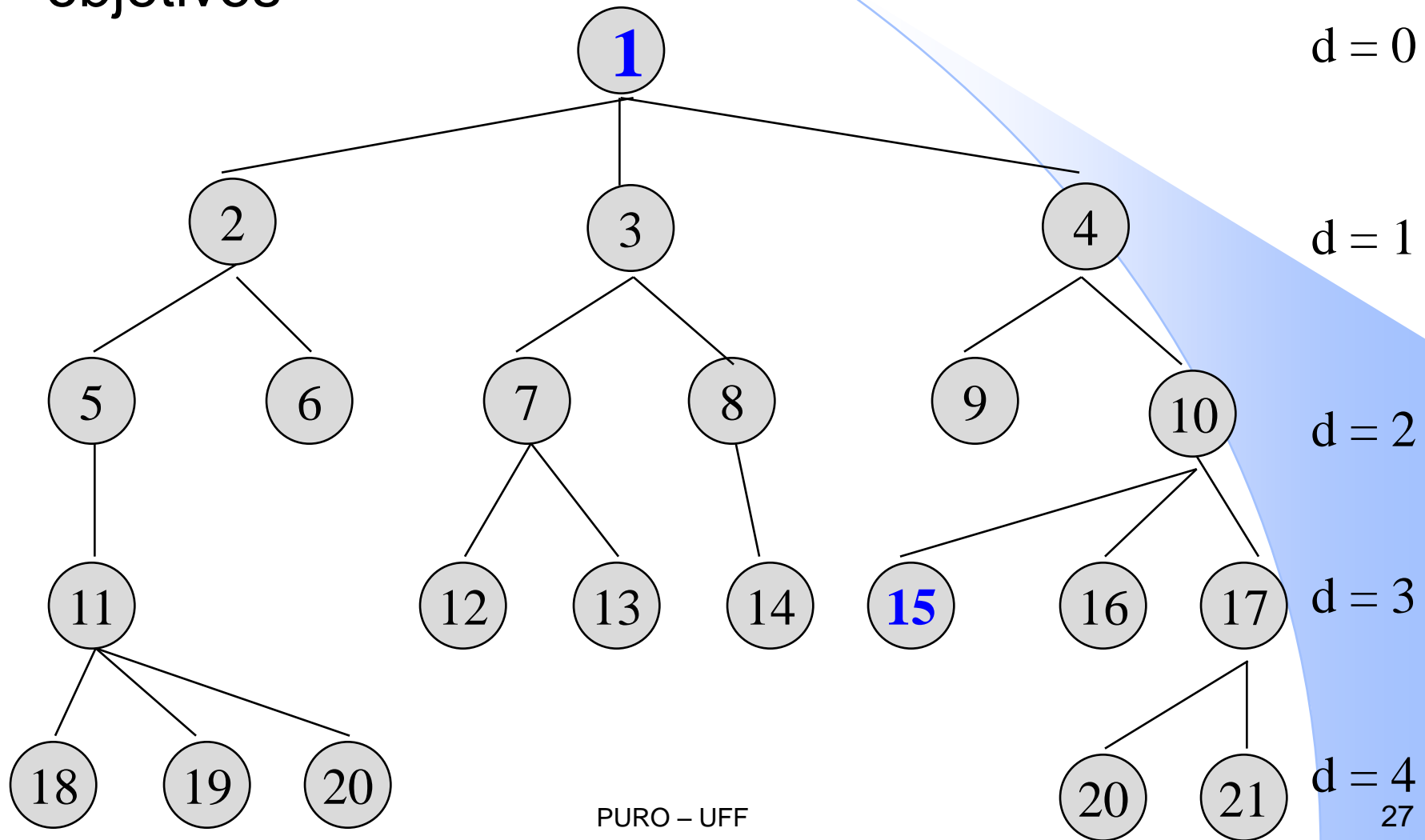
$9 L = \{3^1, 4^1\}$

....

$18 L = \{15^1, 16^1, 17^1\}$



↪ **Exemplo 2:** Dada a árvore abaixo, **utilizando BL**, indique: a) Memória máxima e b) Número mínimo de passos necessários para atingir um dos nós objetivos



# Observações

- ↪ BP e BL não precisam ser realizadas em uma ordem específica
- ↪ Memória utilizada pelas duas técnicas
  - BP: precisa armazenar todos os filhos não visitados de cada nó entre nó atual e nó inicial
  - BL: antes de examinar nó a uma profundidade  $d$ , é necessário examinar e armazenar todos os nós a uma profundidade  $d - 1$
  - BP utiliza menos memória

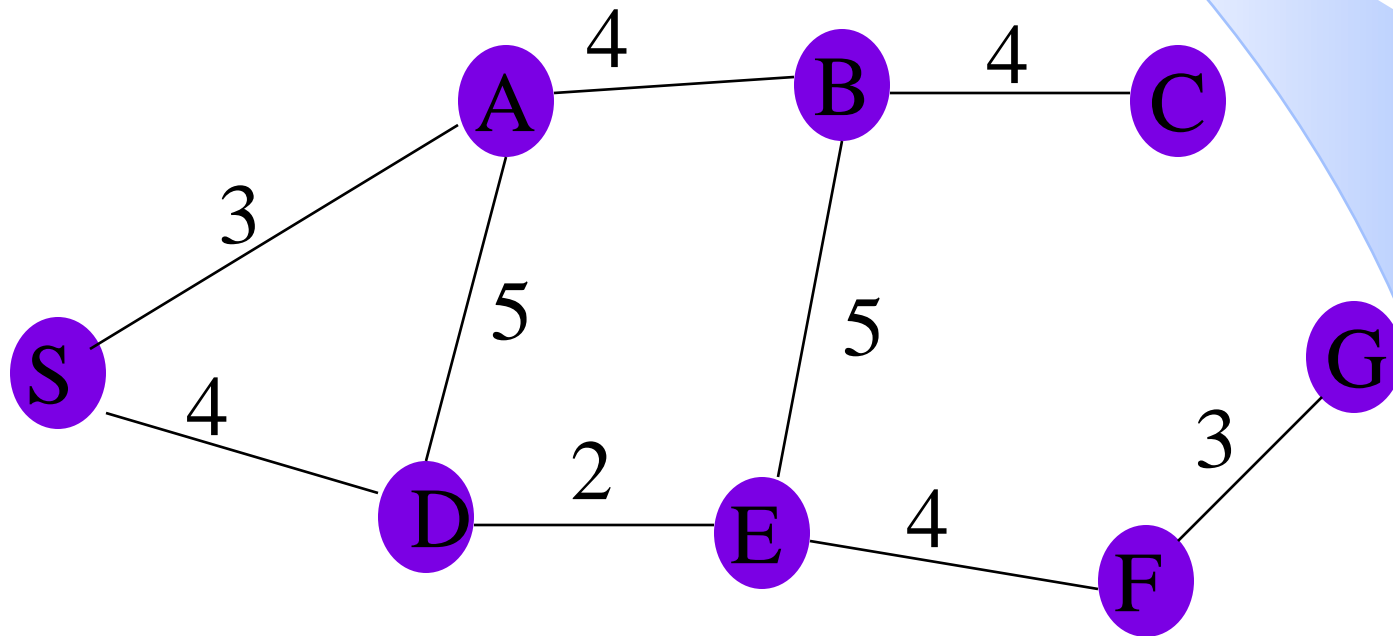
# Observações

## ↪ Quanto ao tempo

- BP é geralmente mais rápida
- Métodos de busca cega não examinam a árvore de forma ótima, o que poderia minimizar o tempo gasto para resolver o problema

# Busca em grafo – Exemplo

↪ Dado o grafo abaixo, encontrar a menor distância de S a G





# Problemas da busca

- ↪ Com o aumento da árvore de decisão e do número de possíveis caminhos, o tempo de busca aumenta
- ↪ Existem várias formas de reduzir o tempo de busca, alguns dos quais serão discutidos mais adiante

# Busca Heurística

- ↪ Digamos que você está numa Cidade, e quer pegar um trem para casa, mas não sabe qual deve pegar.
- ↪ Se você morasse na zona Norte, naturalmente ignoraria todos os trens que fossem para o sul.
- ↪ Se você morasse na zona Sul, naturalmente ignoraria todos os trens que fossem para o Norte.

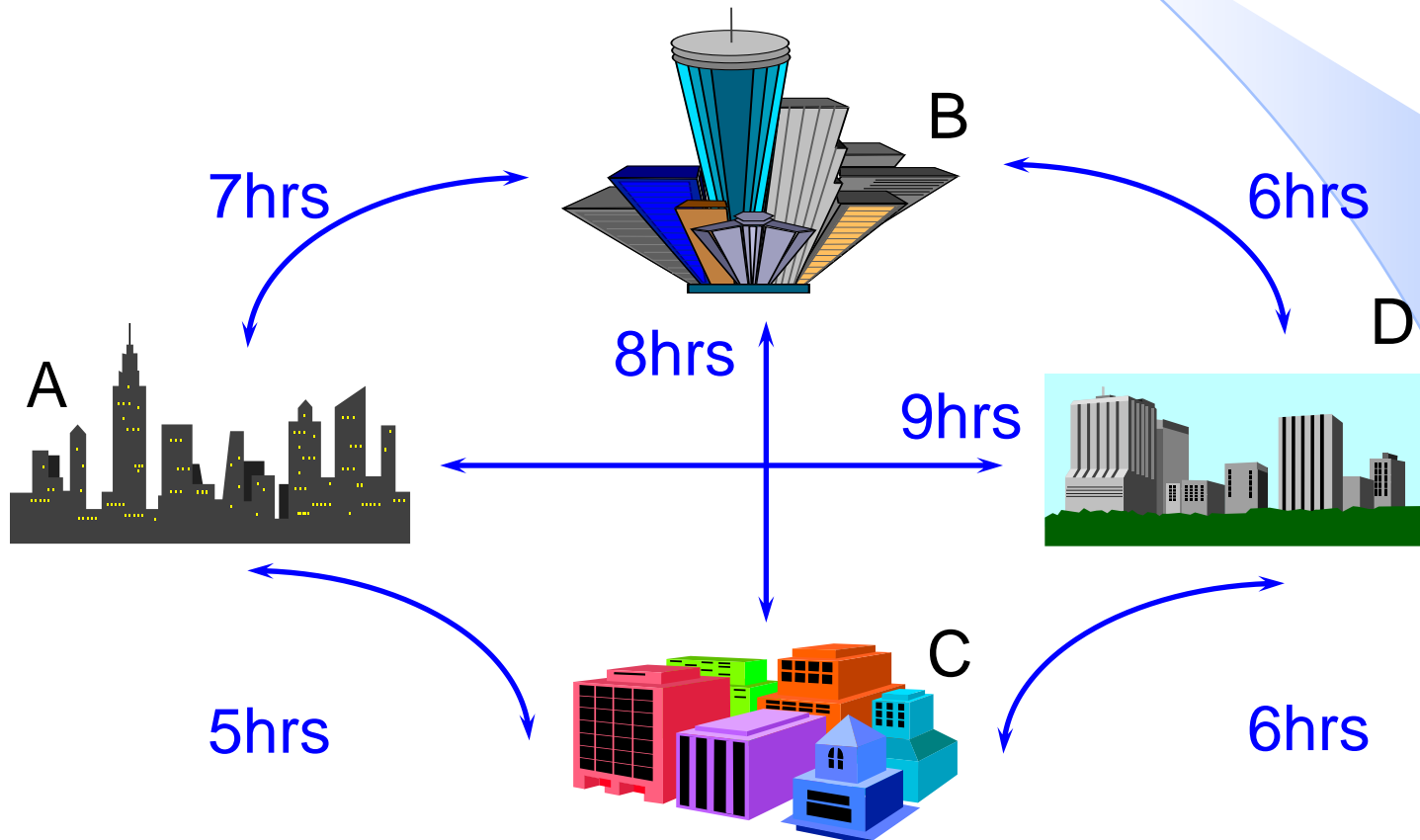
# Exemplo: problema do caixeiro viajante (TSP)

- ↪ Um caixeiro viajante deve visitar  $N$  cidades em sua área de vendas
- ↪ O caixeiro começa de uma base, visita cada cidade uma única vez e retorna à sua cidade no final
- ↪ A cada viagem está associado um custo
  - O caixeiro deve percorrer a rota mais curta



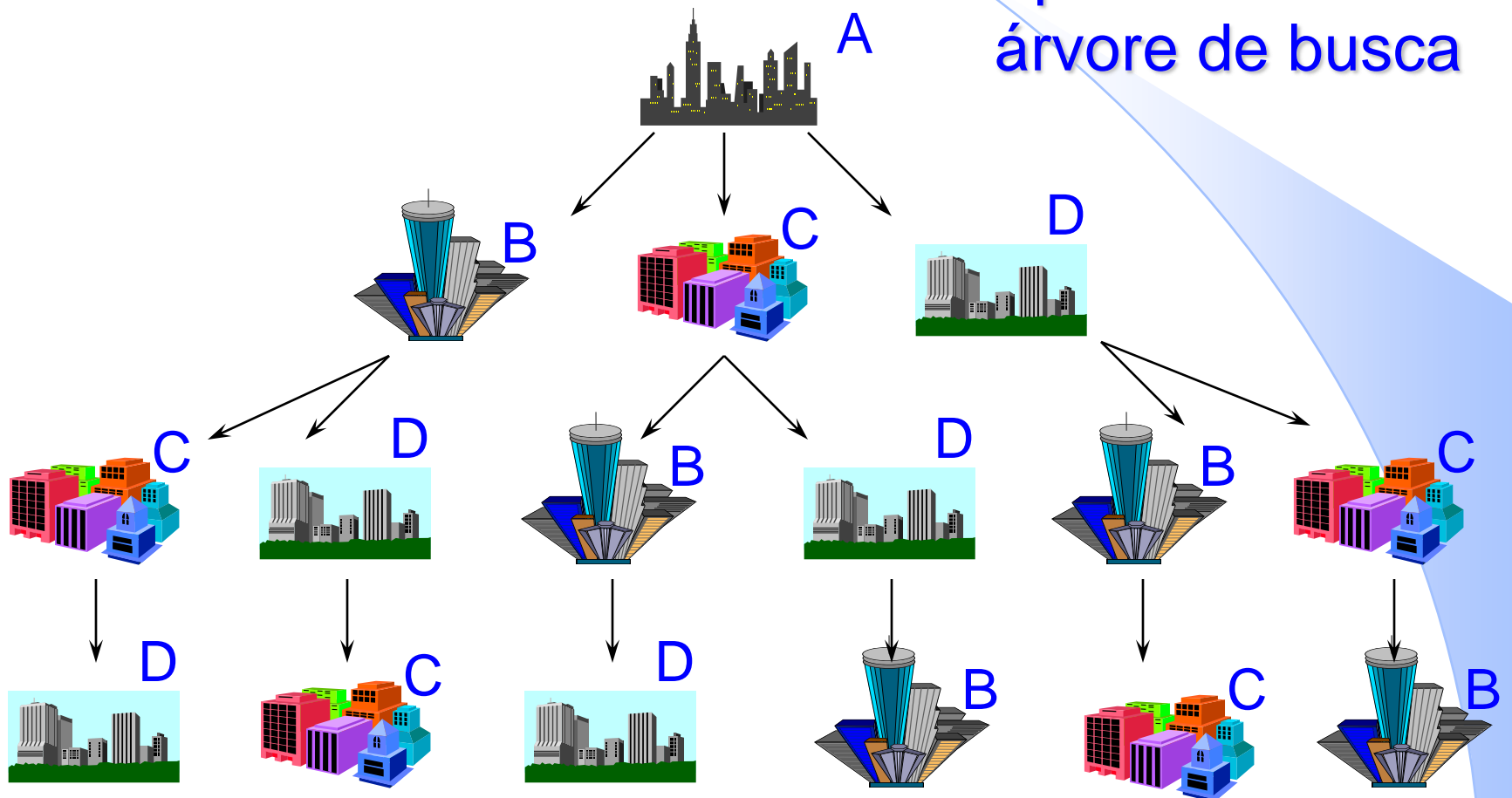
# O problema TSP

Considere as rotas definidas entre estas quatro cidades:



# O problema TSP

# O problema do TSP representado como árvore de busca



# Explosão Combinatória

- ↪ Com quatro cidades, temos 6 caminhos possíveis.
- ↪ Com dez cidades, temos 362.880 caminhos possíveis.
- ↪ Quanto mais cidades adicionarmos ao TSP, mais caminhos possíveis há.
- ↪ O que nos leva a uma explosão combinatória.
- ↪ Como prevenir ou pelo menos limitar isto?

# Problemas Clássicos

- Encontrar um caminho para um objetivo
- Missionários e canibais
- N-rainhas
- Jogos
- Xadrez
- Gamão
- Torres de Hanói
- Simplesmente encontrar um objetivo
- Problema do tabuleiro de xadrez danificado

# Observações

- ↳ Perguntas a serem feitas antes de utilizar métodos de busca:
- Busca é a melhor maneira para resolver o problema?
  - Quais métodos de busca resolvem o problema?
  - Qual deles é o mais eficiente para este problema?

# Heurísticas

- ↪ O TSP e outros problemas de IA são basicamente problemas de busca.
- ↪ Precisamos limitar de alguma forma o espaço de busca, e assim tornar o processo de busca mais rápido e eficiente.
- ↪ Humanos utilizariam “macetes”.
- ↪ Em IA são chamados de Heurísticas.
- ↪ Estas heurísticas ajudam a limitar a busca.

# Busca Heurística

- ↪ Melhores estratégias de Busca para resolução de problemas complexos
- ↪ Heurística: “conselhos” não numéricos que determinam o sucessor de um dado estado

# Busca Heurística (cont)

- ↪ Possui efeito “local” - oferece um conselho de escolha do sucessor de um estado específico mas não referente à toda estratégia de busca
- ↪ Principal papel: eliminar ou podar ramos de busca



# Busca Heurística (cont)

- ↪ Problema - duas heurísticas podem fazer recomendações contraditórias
  - Se uma é melhor que a outra, então a melhor deve ter prioridade
- ↪ Podem ser utilizadas:
  - Funções de Custo
  - Funções de Avaliação

# Funções de Custo

- ↪ Funções não negativas que medem a dificuldade de ir de um estado para o outro
- ↪ Usando-as, é possível encontrar um bom ou ainda o melhor caminho para alcançar uma dada meta
- ↪ Referência ao **passado**
- ↪  **$g(n)$ : Custo para ter chegado até o nó do grafo**

# Funções de Avaliação

↪ Método para:

- calcular um valor numérico para os estados sucessores de um dado estado
- decidir pelo sucessor que tem o “melhor” valor

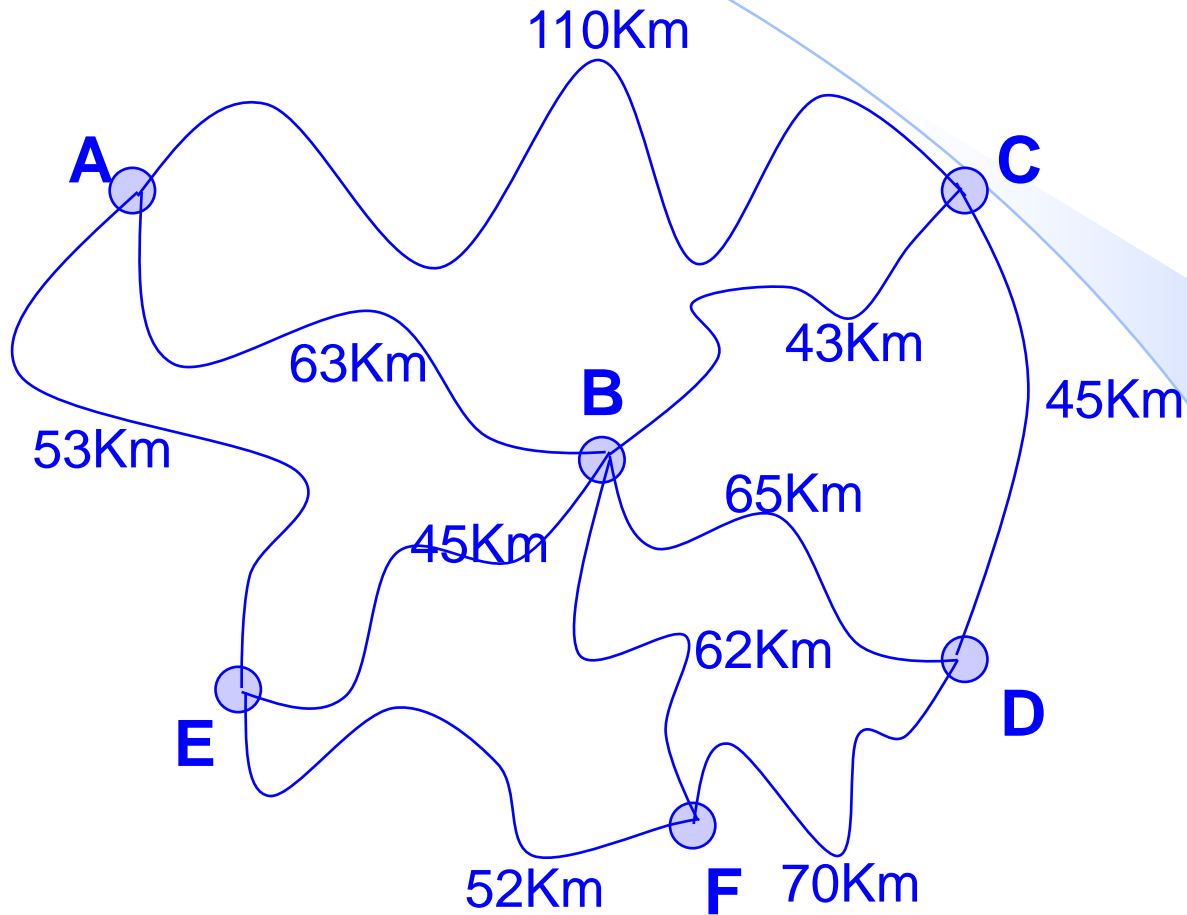
↪ Valores:

- números não negativos
- o menor valor é o mais promissor
- o estado meta é 0 (zero)

↪ Referência ao **futuro**

↪  **$h(n)$ : Custo estimado para chegar ao nó meta**

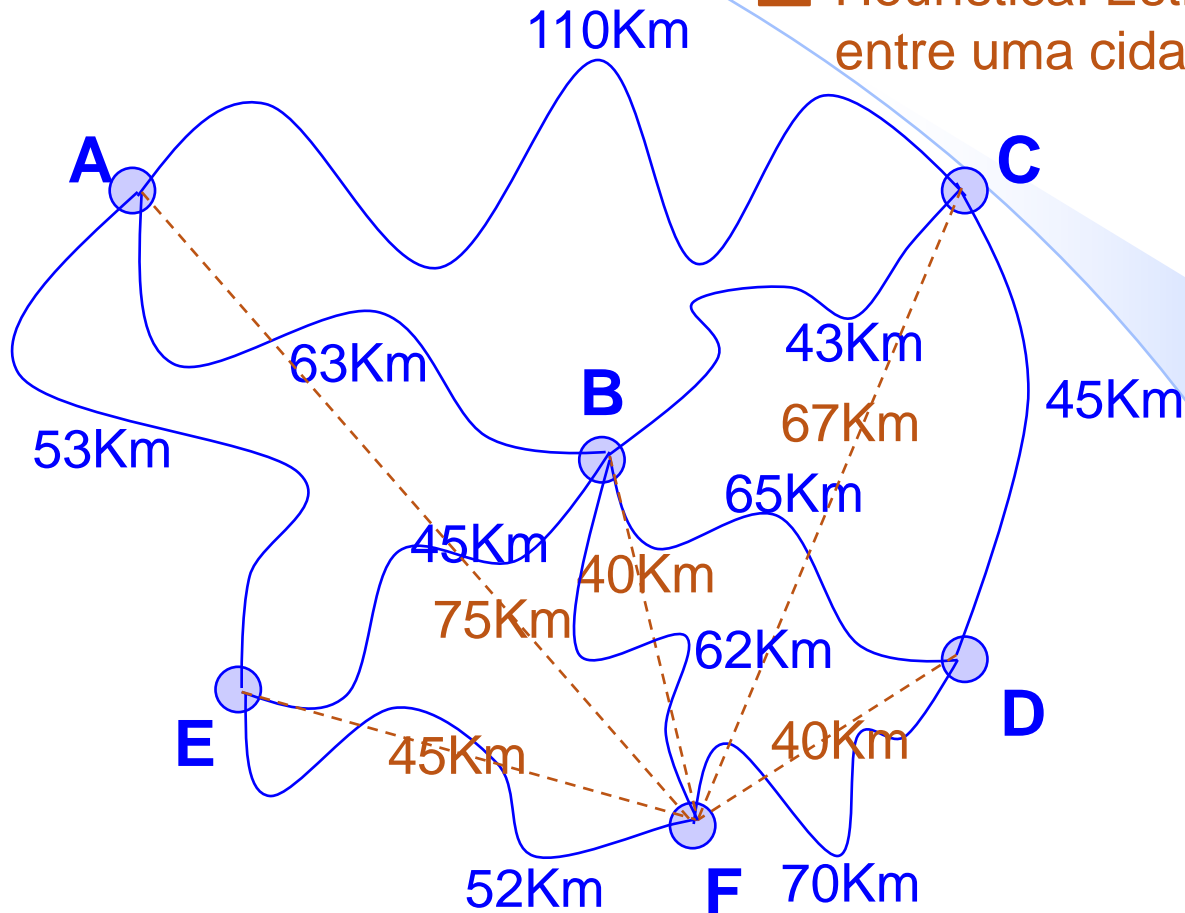
# Exemplo – Busca Heurística



■ Custo real entre uma cidade e outra

# Exemplo – Busca Heurística

■ Heurística: Estimativa de custo entre uma cidade e outra



■ Custo real entre uma cidade e outra

# Estratégias de Busca usando Funções de Avaliação

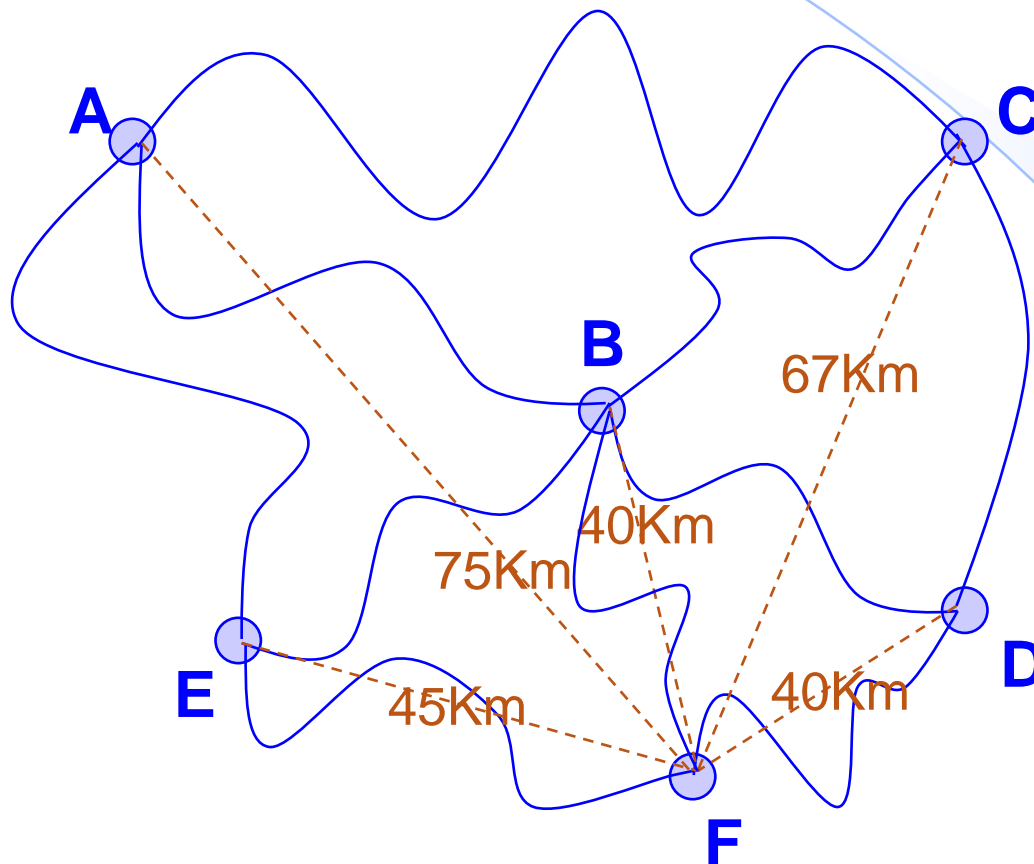
## ↪ Hill-Climbing (ou otimização discreta)

- consiste de uma busca em **profundidade** usando funções de avaliação –  $h(n)$

## ↪ Best-First

- consiste de uma busca em **largura** usando funções de avaliação –  $h(n)$

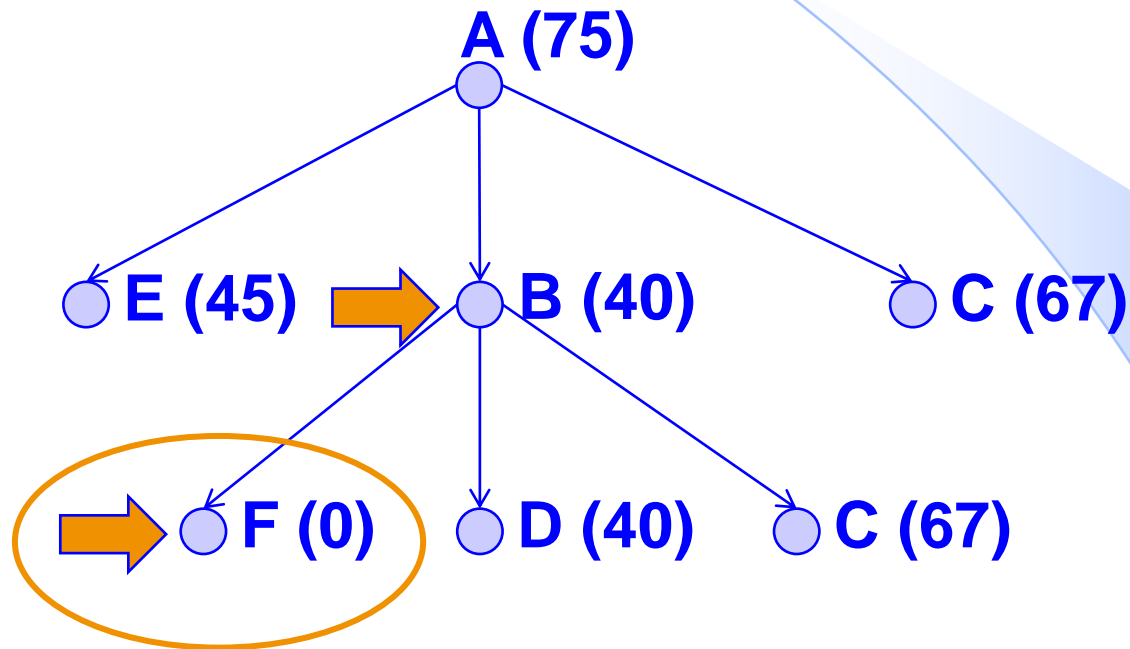
# Execução do Algoritmo Hill-Climbing



➤ Como fica a solução?

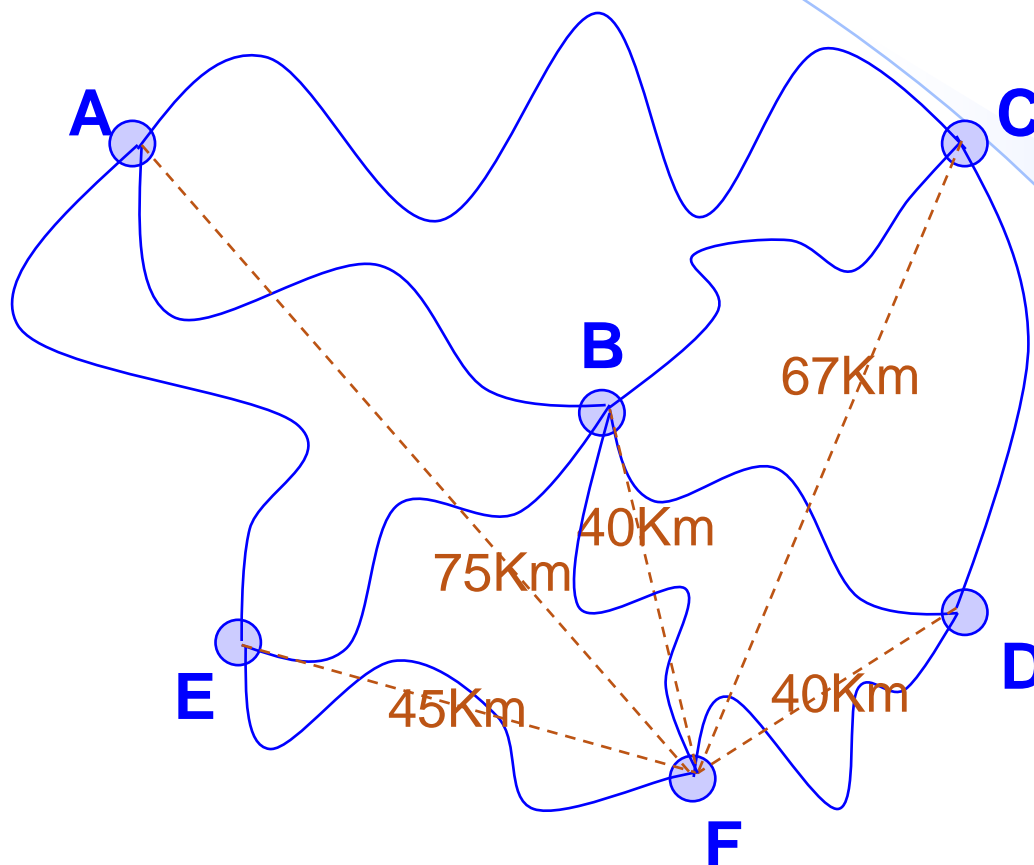
- Profundidade +  $h(n)$

# Execução do Algoritmo Hill-Climbing – Solução





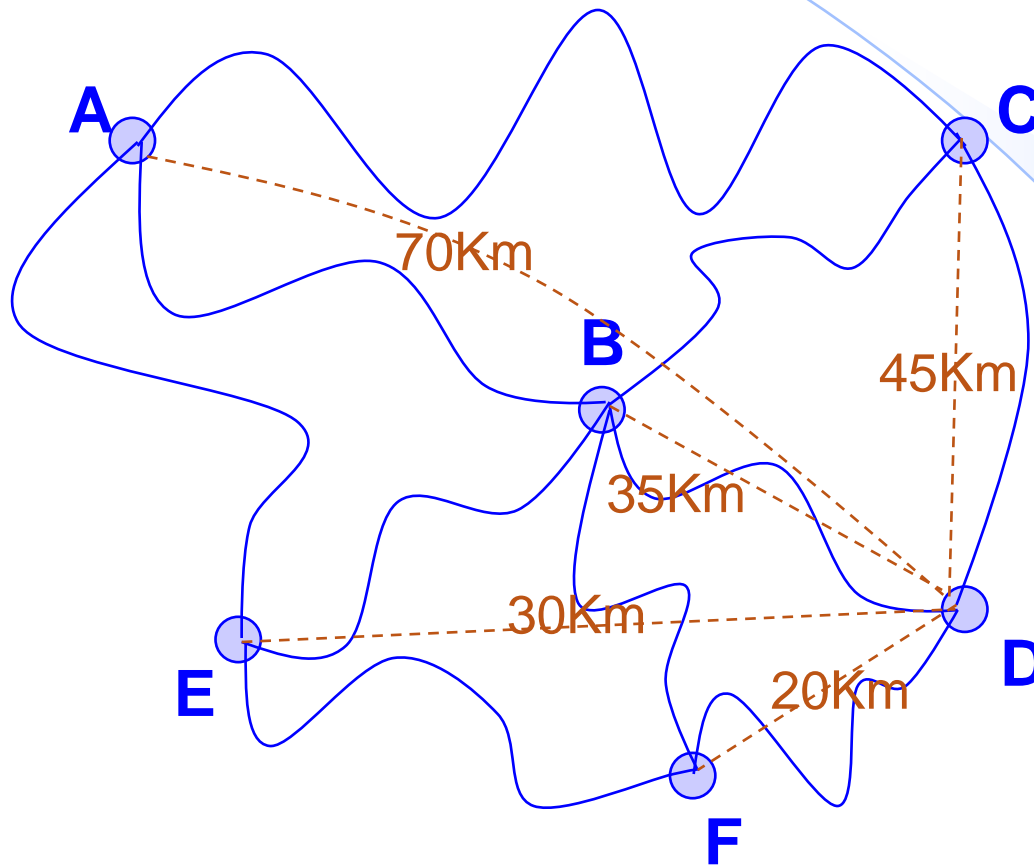
# Execução do Algoritmo Best-First



➤ Como fica a solução?

- Largura +  $h(n)$

# Exercício – de A para D



# Execução do Algoritmo Best-First – Solução

1 - [ [75, A] ]

2 - [ [45,E,A] , [40,B,A] , [67,C,A] ] – Varrer a lista e  
buscar o elemento com menor valor

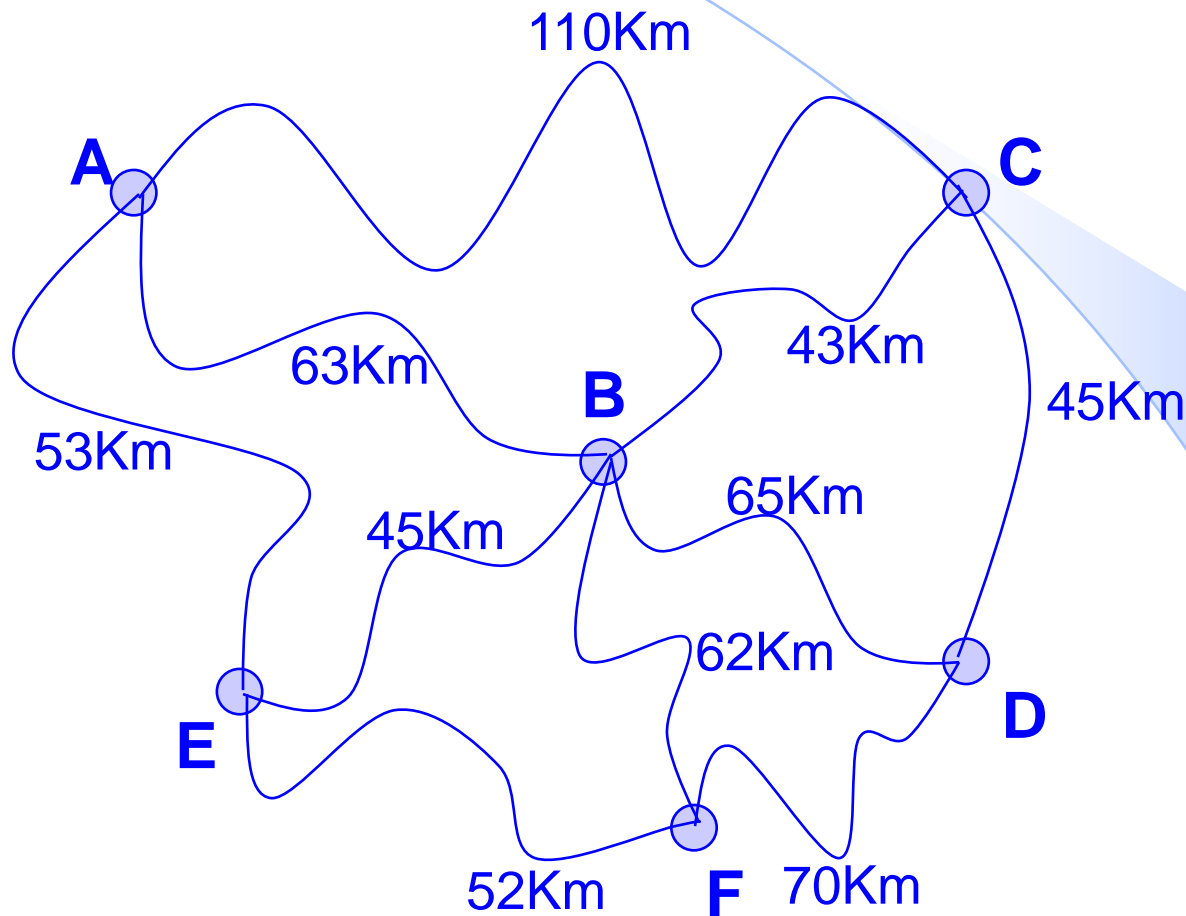
3 - [ [0,F,B,A] , [40,D,B,A] , [67,C,B,A] , [45,E,A] ,  
[67,C,A] ]

# Estratégias de Busca usando Funções de Custo

## ↳ Branch-and-Bound

- Consiste de uma busca em **largura** usando funções de custo
- Esse método constrói os candidatos à solução passo a passo
- A cada passo o candidato é avaliado
- Se num determinado instante esta avaliação permite concluir que aquele candidato não pode levar a uma solução então aquela sequência de geração é interrompida
- O processo retrocede ao passo anterior e uma nova sequência de geração é tentada

# Execução do Algoritmo Branch and Bound



➤ Como fica a solução?

- Largura +  $g(n)$

# Execução do Algoritmo Branch and Bound

1 - [ [A] ]



2 - [ [53,E,A] , [63,B,A] , [110,C,A] ] – Varrer a lista e buscar o elemento com menor valor

3 - [ [105,F,E,A] , [98,B,E,A] , [63,B,A] , [110,C,A] ]



4 - [ [108,E,B,A] , [125,F,B,A] , [128,D,B,A] , [106,C,B,A] ,  
[105,F,E,A] , [98,B,E,A] , [110,C,A] ]



5 - [ ~~[98,E,B,E,A]~~ , [160,F,B,E,A] , [163,D,B,E,A] , [136,C,B,E,A] ,  
[108,E,B,A] , [125,F,B,A] , [128,D,B,A] , [106,C,B,A] , [105,F,E,A] ,  
[110,C,A] ]



# Busca Ótima ( $A^*$ )

- ↪ Faz uso tanto da função de avaliação quanto da de custo
- ↪ Atribui valores de custo e avaliação aos sucessores de um estado a fim de selecionar aquele mais promissor
- ↪ Importante: os valores possuem mesmas unidades!

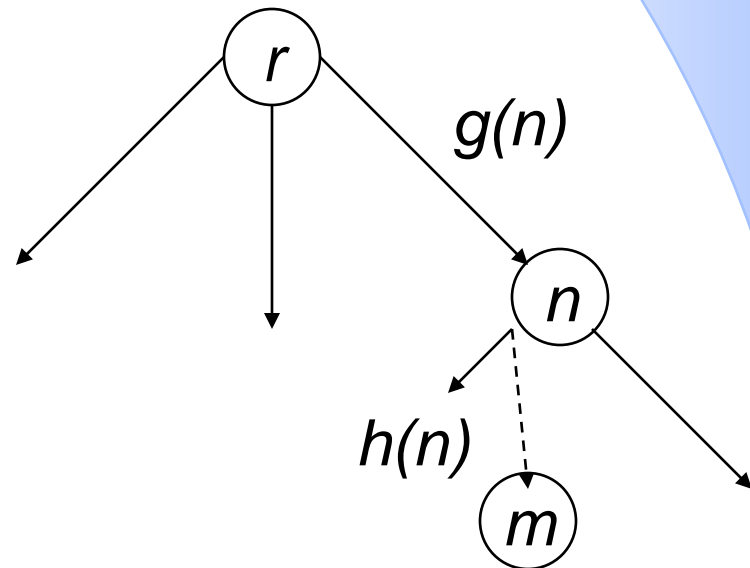
# Busca Ótima ( $A^*$ ) (cont)

↪ Estimativa de custo de ir da raiz ( $r$ ) até a meta ( $m$ ) passando pelo nó  $n$ :

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

onde:

- $g(n)$  = função de custo do nó  $n$
- $h(n)$  = função de avaliação do nó  $n$

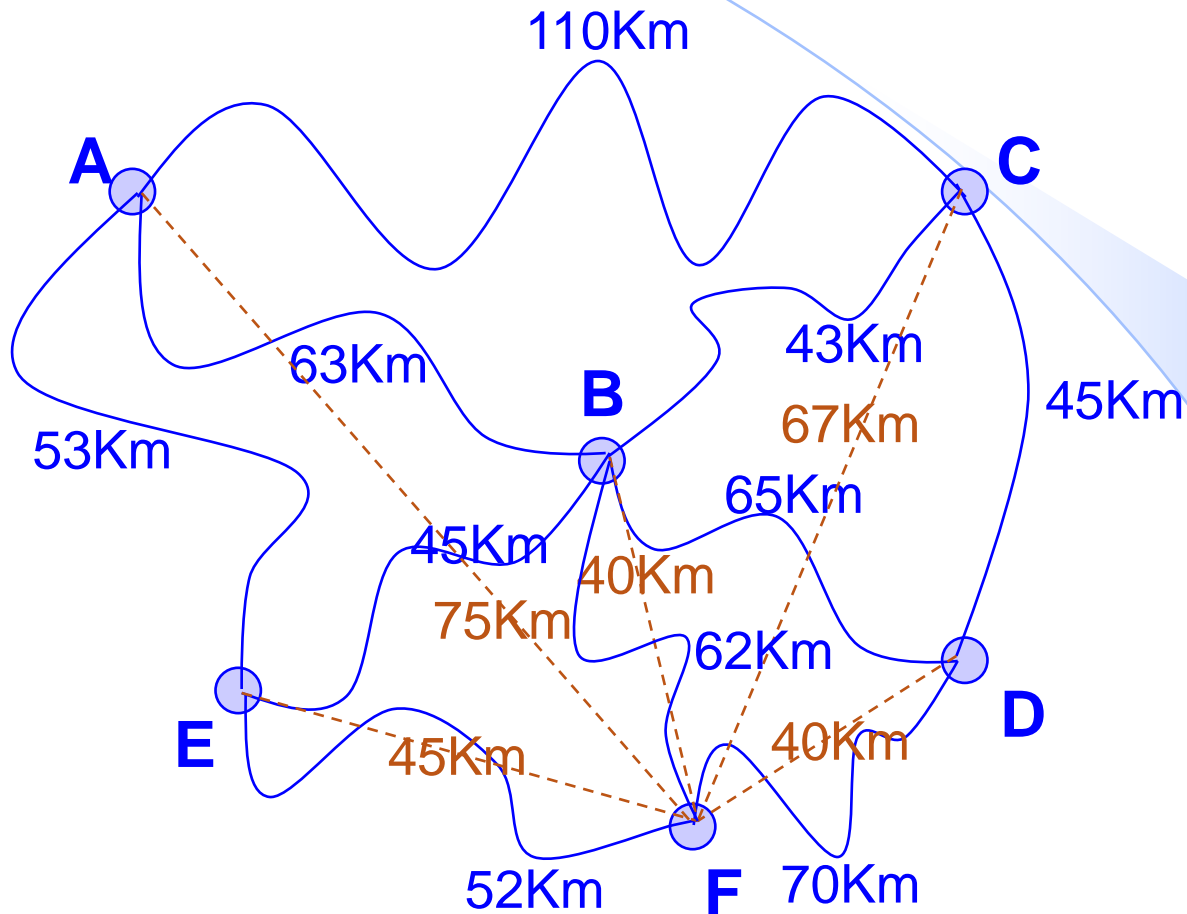




# Busca Ótima ( $A^*$ ) (cont2)

Se a função de avaliação para qualquer estado  $e_i$  é sempre menor ou igual que o custo real de  $e_i$  para a meta, então o primeiro caminho encontrado pela estratégia de busca  $A^*$  é o caminho de custo mínimo (**ótimo**)

# Execução do Algoritmo A\*



➤ Como fica a solução?

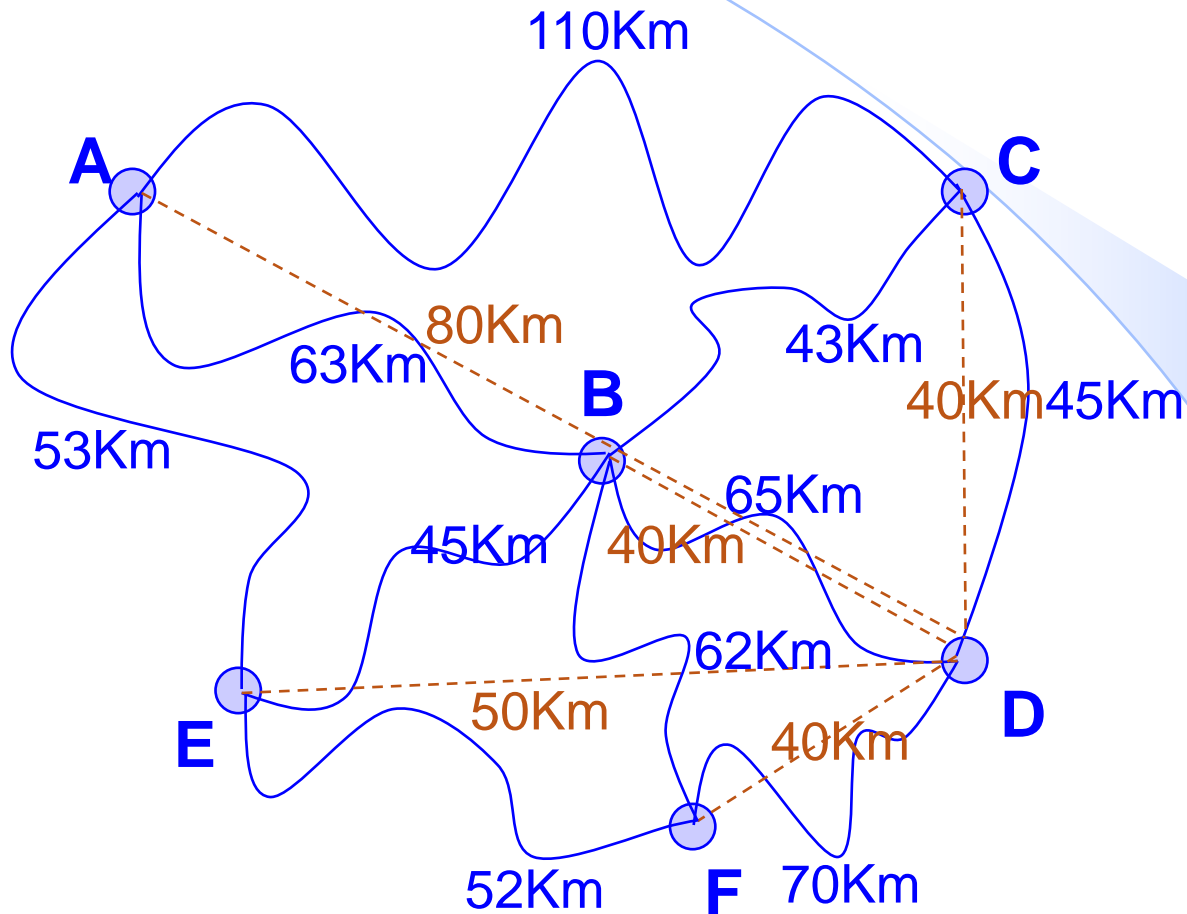
- Largura +  $g(n)$  +  $h(n)$

$g(n)$     $h(n)$     $g(n) + h(n)$   
 1 - [ [0,75,75,A] ]  
 2 - [ [53,45,98,E,A] , [63,40,103,B,A] ,  
       [110,67,177,C,A] ]  
 3 - [ [105,0,105,F,E,A] , [128,40,168,B,E,A] ,  
       [63,40,103,B,A] , [110,67,177,C,A] ]  
 4 - [ [138,45,183,E,B,A] , [125,0,125,F,B,A] ,  
       [128,40,168,D,B,A] , [130,67,197,C,B,A] ,  
       [105,0,105,F,E,A] , [128,40,168,B,E,A] ,  
       [110,67,177,C,A] ]

# Organização das Estratégias de Busca

Estratégias de Busca	Usa Agenda?	Usa função de avaliação	Usa função de custo	Próximo estado
Profundidade	<i>Não</i>	<i>Não</i>	<i>Não</i>	o sucessor do último estado, caso contrario o sucessor do predecessor
Largura	<i>Sim</i>	<i>Não</i>	<i>Não</i>	o estado mais longe na agenda(fila)
Hill-Climbing	<i>Não</i>	<i>Sim</i>	<i>Não</i>	o sucessor com mínimo valor de função de avaliação
Best-First	<i>Sim</i>	<i>Sim</i>	<i>Não</i>	o estado na agenda com mínimo valor de função de avaliação
Branch-and-Bound	<i>Sim</i>	<i>Não</i>	<i>Sim</i>	o estado na agenda com mínimo valor de função de custo total
A*	<i>Sim</i>	<i>sim</i>	<i>Sim</i>	o estado na agenda com mínimo valor da soma da função de avaliação e custo total

# Exercício



↪ Execute o algoritmo Branch and Bound e A\*

# Bibliografia

- ↪ **Busca Informada e Não Informada: Aplicações.**  
Nota Didática. M.C.Monard - ICMC-USP
- ↪ **Introdução a Programação PROLOG.** UCPel -  
Universidade Católica de Pelotas, caps. 14 e 15
- ↪ **Artificial Intelligence Techniques in Prolog.** YOAV  
SHOHAM, Stanford University