# Apoio à implementação dos métodos de procura informados

Procura sôfrega / A\* / Procura em Feixe / IDA\*

#### Considerações sobre os métodos de procura informados:

- h valor da heurística
- g custo do caminho
- A fronteira é uma lista de nós ordenada de forma crescente pelo valor de f, tal como no método de procura uniforme
- Os métodos de procura informados requerem a implementação de uma heurística que avalie cada estado. No puzzle de 8, na classe *EightPuzzleState*, já estão dois métodos definidos:
  - computeTileDistances(EightPuzzleState finalState) este método é invocado dentro do método compute da heurística HeuristicTileDistance
  - ComputeTilesOutOfPlace(EightPuzzleState finalState) este método é invocado dentro do método *compute* da heurística *HeuristicTilesOutOfPlace*

## Heurísticas no puzzle8

• Considere que o objetivo é chegar ao estado seguinte:

	1	2
3	4	5
6	7	8

• Considere os seguintes estados:

1	2	3
	4	5
6	7	8

8	2	3
4	5	
6	1	7

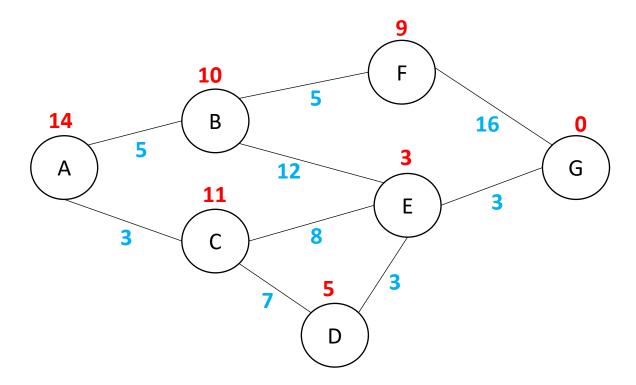
HeuristicTileDistance (distância total à posição final)	1 2 3 4 5 6 7 8 h= 1+1+3+0+0+0+0=5	1 2 3 4 5 6 7 8 h= 2+1+3+1+1+0+1+4=13
HeuristicTilesOutOfPlace	h=3 (3 peças fora do lugar)	h=7 (7 peças fora do lugar)

Métodos compute(...) das classes

HeuristicTileDistance e HeuristicTilesOutOfPlace

## Considere o seguinte exemplo:

vermelho – valor da heurística azul – custo do caminho

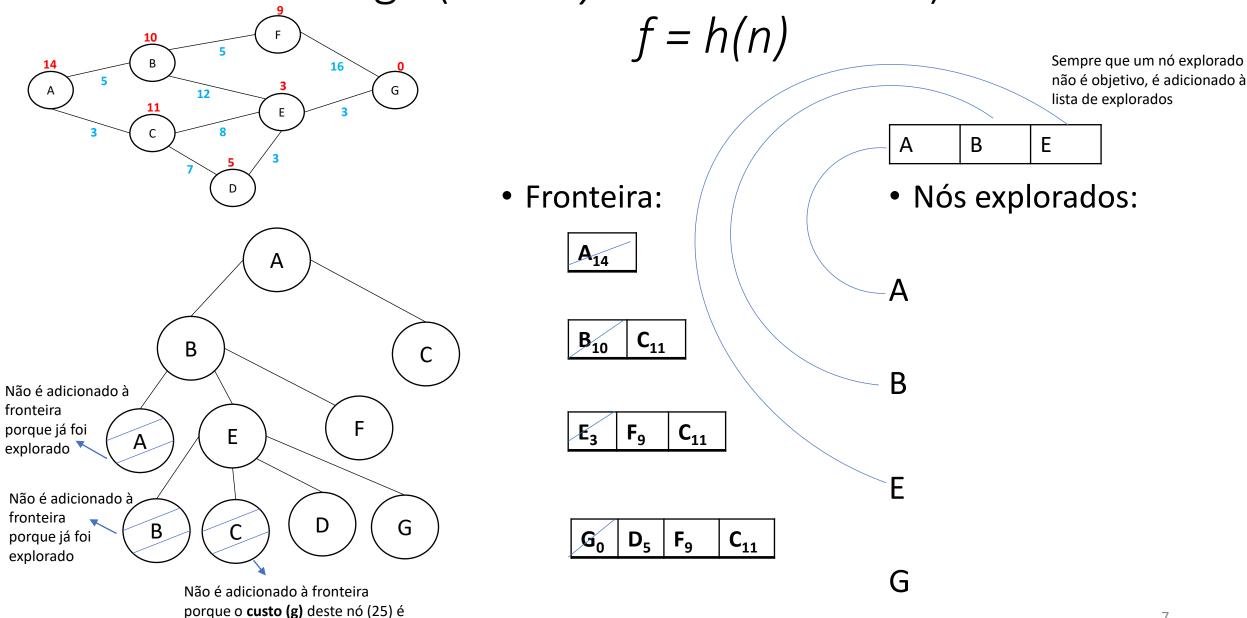


## Procura Sôfrega (GreedyBestFirstSearch) f = h(n)

- Não é ótimo
- Tal como na procura uniforme utiliza uma lista de nós explorados
- Um nó só é adicionado à fronteira se o estado correspondente:
  - Não esteja já na fronteira e não tenha sido explorado
  - Já está na fronteira mas o custo do caminho até chegar a esse nó sucessor a partir do nó inicial (ou seja, o valor de g) for inferior ao do estado que já está na fronteira.
     Neste caso, o nó que está na fronteira deve ser eliminado e o novo nó é adicionado (ver método addSuccessorsToFrontier da procura uniforme)
- A única diferença na implementação do addSuccessorsToFrontier() deste método para o procura uniforme, é que o valor de f do novo nó é igual ao valor da heurística (new Node (s, parent, g, heuristic.compute(s))

## Procura Sôfrega (*GreedyBestFirstSearch*)

superior ao do que já lá está (3)

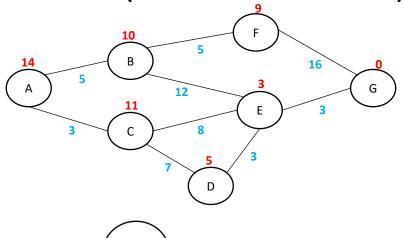


Método addSuccessorsToFrontier(...)
da classe GreedyBestFirstSearch

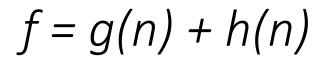
$$f = g(n) + h(n)$$

- É ótimo se a heurística for admissível
- Tal como na procura sôfrega, utiliza uma lista de nós explorados
- Assumindo que a heurística é consistente, um nó só é adicionado à fronteira se o estado correspondente não esteja já na fronteira e não tenha sido explorado
- Caso a heurística não seja consistente, tal como nos métodos de procura sôfrega e uniforme, se um estado sucessor for igual a um estado que já está na fronteira, este pode substituir o estado que está na fronteira se o custo do caminho até chegar a esse estado sucessor a partir do nó inicial (ou seja, o valor de g) for inferior

## A\*(AStarSearch)



В



Sempre que um nó explorado não é objetivo, é adicionado à lista de explorados

• Fronteira:

A<sub>14</sub>

C<sub>14</sub> B<sub>15</sub>

E<sub>14</sub> B<sub>15</sub> D<sub>15</sub>

G<sub>14</sub> B<sub>15</sub> D<sub>15</sub>

• Nós explorados:

Ε

A

Α

G

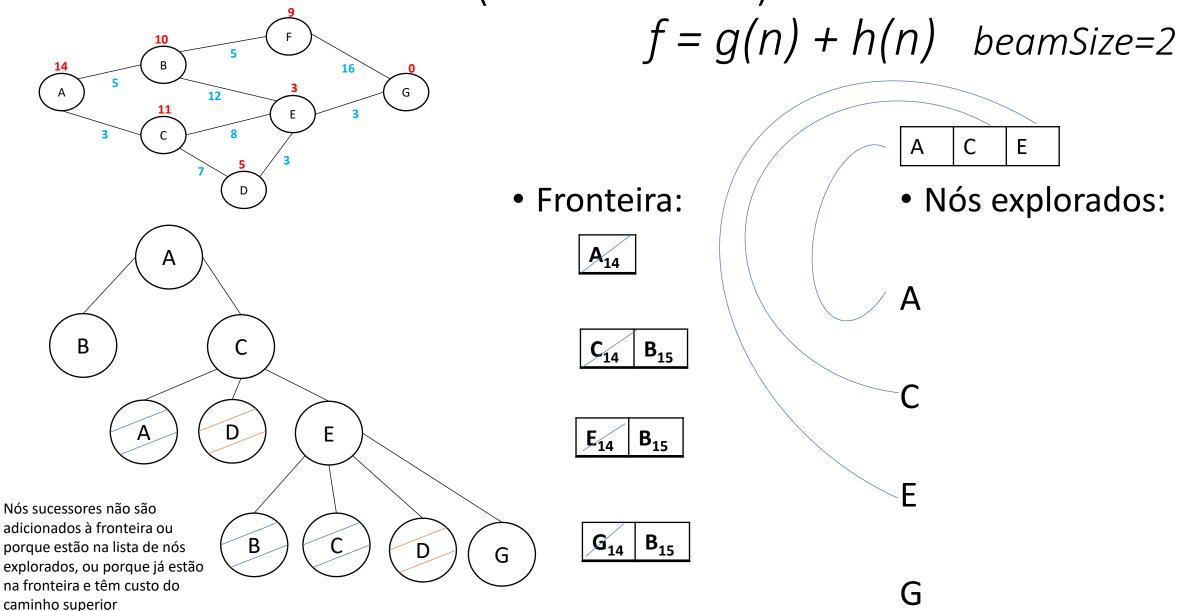
Método addSuccessorsToFrontier(...)

da classe A\*

## Procura em Feixe (*BeamSearch*) f = g(n) + h(n)

- Não é completo e não é ótimo
- Idêntico ao A\*, mas com imposição de um limite máximo para o tamanho da fronteira (beamSize)
- Após adicionarem os sucessores à fronteira devem verificar se o seu tamanho excede o beamSize e caso isso aconteça:
  - 1 criar uma lista auxiliar (do tipo *NodePriorityQueue*)
  - 2 adicionar à lista auxiliar os elementos da fronteira até ao *beamSize*
  - 3 substituir a fronteira pela lista auxiliar
- Nota: Seria mais simples ir removendo simplesmente os últimos nós da fronteira até que esta ficasse com o tamanho máximo do beamSize. No entanto, a classe PriorityQueue, da qual estende a classe NodePriorityQueue, não tem o método removeLast(). Se quiséssemos usar esta solução, teríamos que implementar esse método na NodePriorityQueue ou implementar de raíz uma PriorityQueue com o método removeLast()

## Procura em Feixe (BeamSearch)



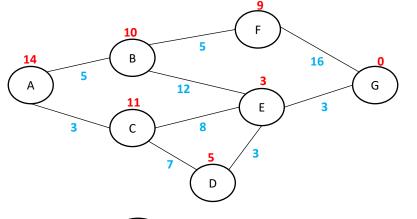
Método addSuccessorsToFrontier(...)
da classe BeamSearch

## IDA\* (IDAStarSearch)

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

- É ótimo
- Tal como o método de procura em profundidade não tem lista de nós explorados
- O método de procura é aplicado sucessivas vezes impondo um limite (limiteInicial = f do nó inicial, próximos limites = menor valor de f entre os sucessores não adicionados à fronteira)
- Um nó só é adicionado à fronteira se o estado correspondente:
  - Não esteja já na fronteira, o valor de f(n)<=limite e nenhum dos pais desse nó até ao topo da árvore seja igual a esse nó
  - Já está na fronteira mas o custo do caminho até chegar a esse nó a partir do nó inicial (ou seja, o valor de g) for inferior ao do estado que já está na fronteira. Neste caso, o nó que está na fronteira deve ser eliminado e o novo nó é adicionado

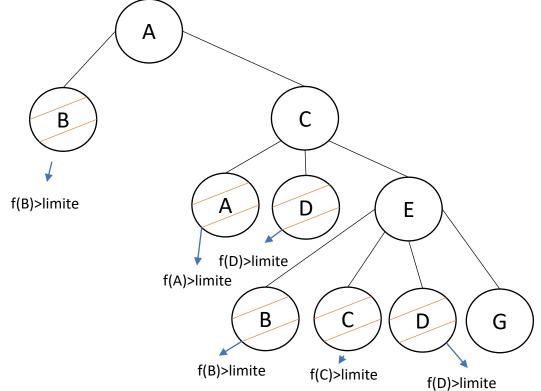
## IDA\*(IDAStarSearch) – Exemplo 1



f = g(n) + h(n) limiteInicial=f(A) = 14

• Fronteira:

• Nós explorados:





**C**<sub>14</sub>

**E**<sub>14</sub>

**G**<sub>14</sub>

Menor f entre nós sucessores não adicionados à fronteira

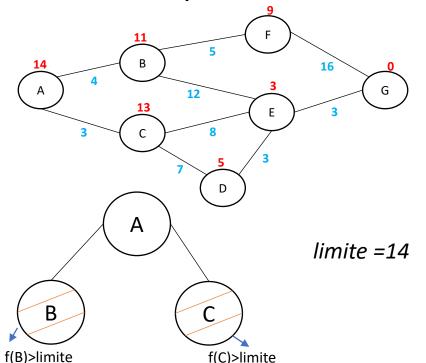
E

Α

15

G

## IDA\*(IDAStarSearch) — Exemplo 2



$$f = g(n) + h(n)$$
 limiteInicial= $f(A) = 14$ 

• Fronteira:



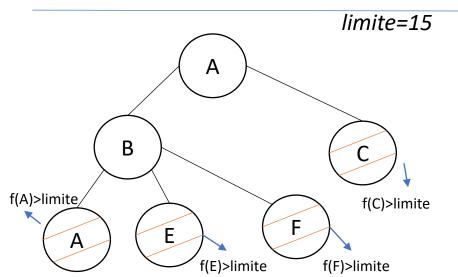
sucessores não adicionados à fronteira

Menor f entre nós



15

A









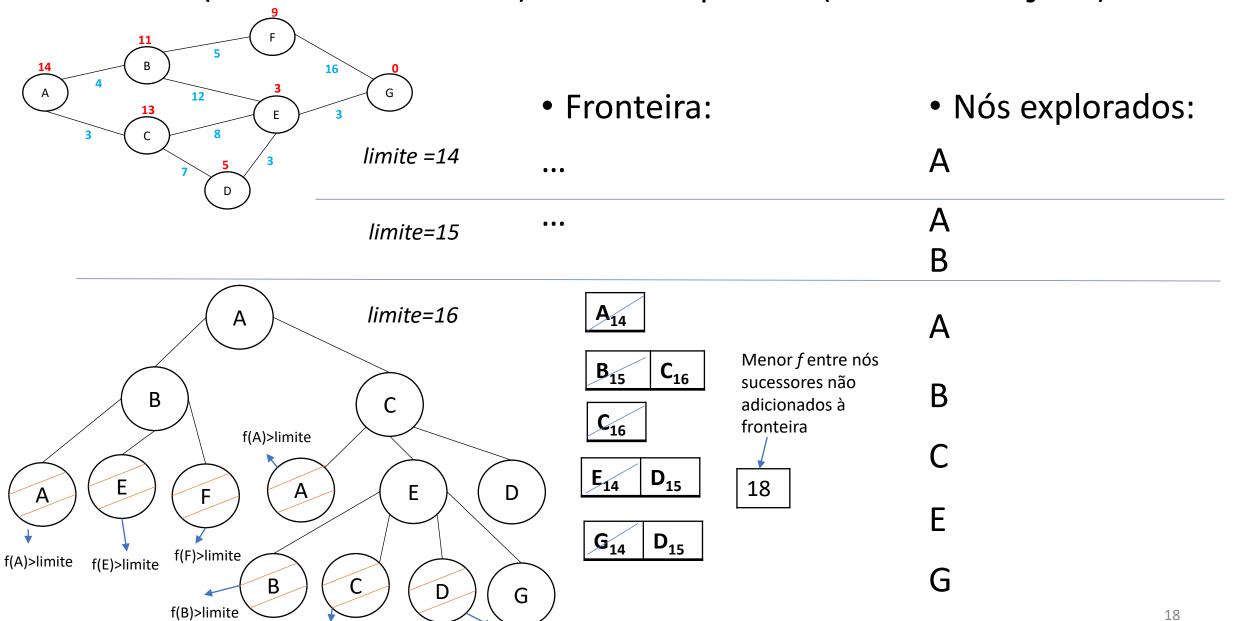
Menor f entre nós sucessores não adicionados à fronteira



A

B

## IDA\*(*IDAStarSearch*) – Exemplo 2 (continuação)

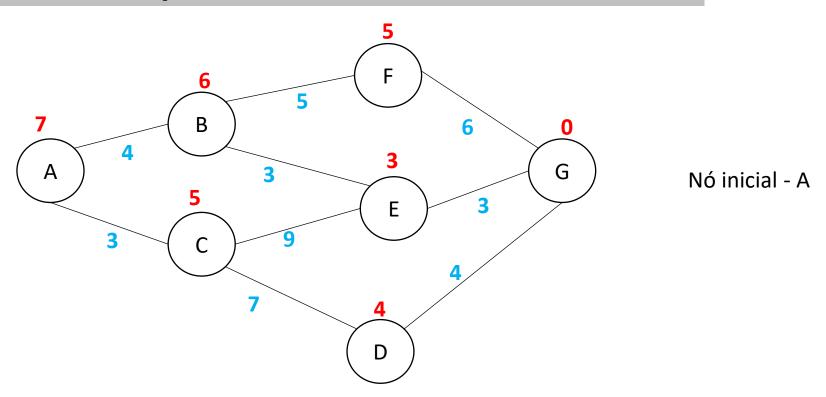


f(C)>limite

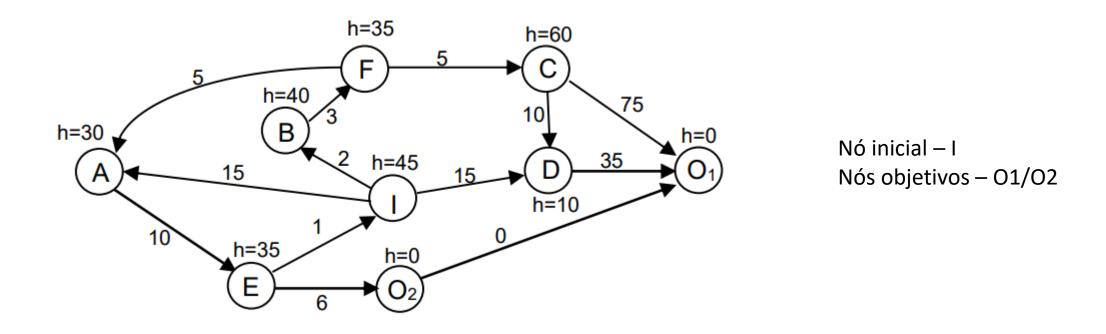
Já está na fronteira e custo (g) é superior (14) ao que já lá está (10)

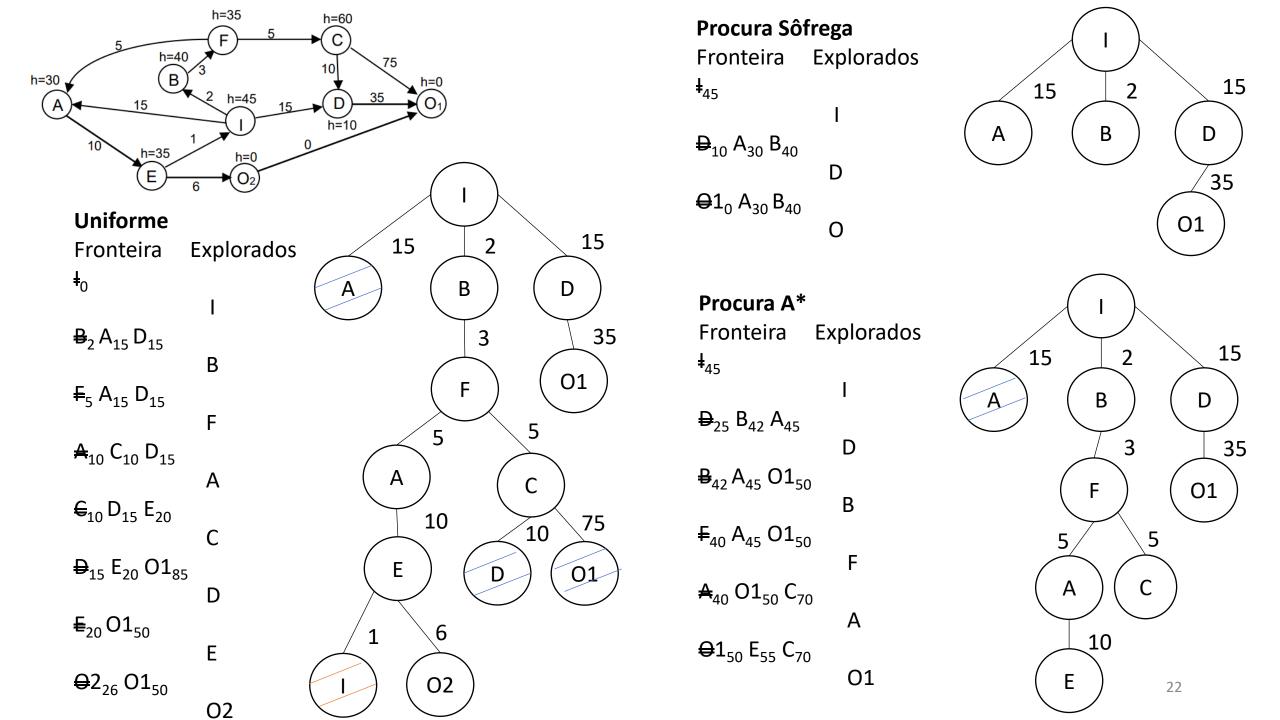
Métodos da classe IDAStarSearch (só se houver tempo)

## Exercício para estudo autónomo:

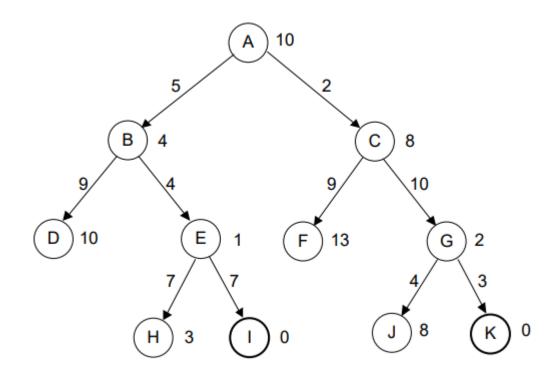


## Exercício para estudo autónomo:





## Exercício para estudo autónomo:



Nós objetivos – I/K

## Bons estudos!