

A*

Bruno Rafael Severo, Marcelo Lima e Thiago Miranda

https://github.com/m4rcelolima/P2_Huffman

Motivação

• Pathfinding.

- Expandir Dijkstra.
 - Heurística!

Qual o melhor caminho entre duas cidades?



Definições

- Lista aberta e fechada.
- Peso nas arestas.
- Valor heurístico.

- f(n) = g(n) + h(n)
 - f(n) = custo estimado da solução de custo mais baixo passando por "n".
 - g(n) = custo do caminho desde o nó inicial até o nó "n".
 - h(n) = custo estimado do caminho de custo mais baixo desde "n" até o objetivo.



Pseudo-Código

```
ListaAberta; // Lista de nós que serão analisados
ListaFechada; // Lista de nós que já foram analisados
```

```
// Adicione o nó INÍCIO na ListaAberta; add(ListaAberta, INÍCIO);
```

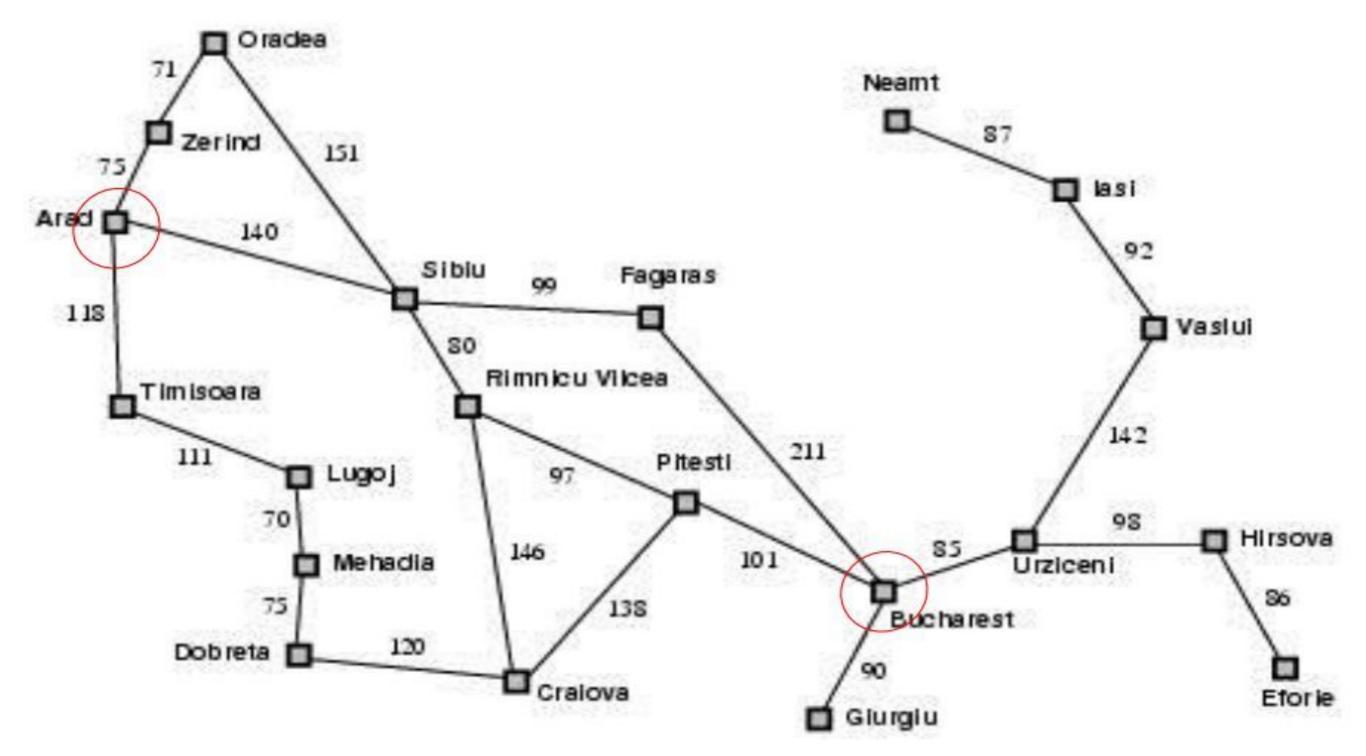


```
while(1){
   ATUAL = getMin(ListaAberta);//nó da ListaAberta de menor F;
      remove(ListaAberta, ATUAL);// remova ATUAL da
 ListaAberta;
      insere(ListaFechada, ATUAL); insere ATUAL na ListaFechada;
      if(ATUAL == FIM) // Encontramos um caminho
           printf("Caminho encontrado");
           break;
      if(isEmpty(ListaAberta)) // Caminho não encontrado
           printf("Caminho não encontrado");
        break;
```



```
for( i = 0; i < vizinhos; i++){
     if(isListaFechada(VIZINHO) | | isBlock(VIZINHO))
           break;
      if(!isListaAberta(VIZINHO)){
           VIZINHO->parent = ATUAL;
           calcule(G, H, F, VIZINHO);
           insere(ListaAberta, VIZINHO);
          }else if(isListaAberta(VIZINHO) &&
                 pastToMin(ATUAL,VIZINHO)){
                 calcule(G, 0, F, VIZINHO);
                 VIZINHO->parent = ATUAL;
} // Fim do While
```



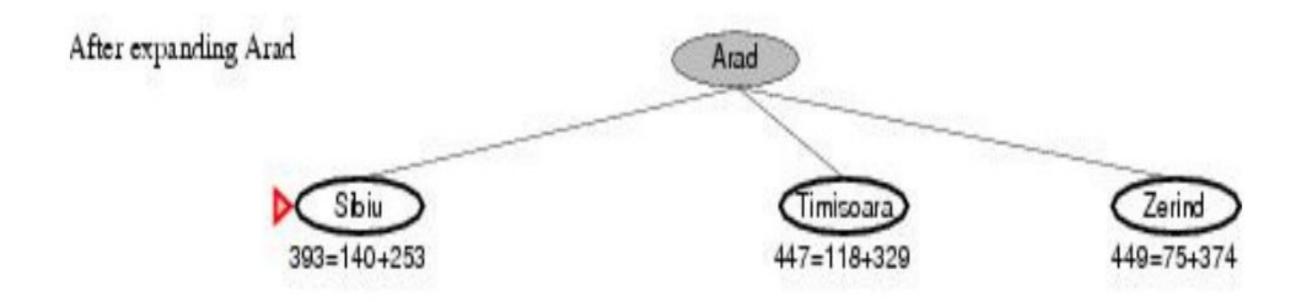




(a) The initial state

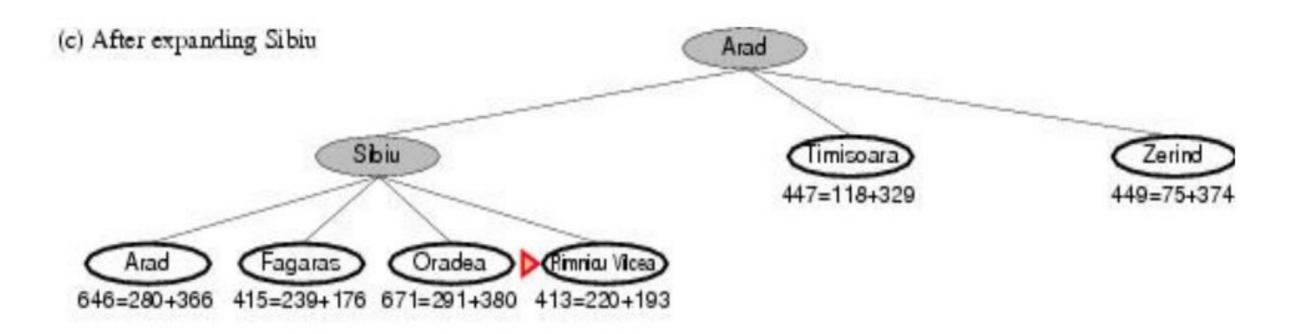


- Encontrar Bucareste partindo de Arad:
 - f(arad) = 0 + h(arad) = 0 + 366 = 366



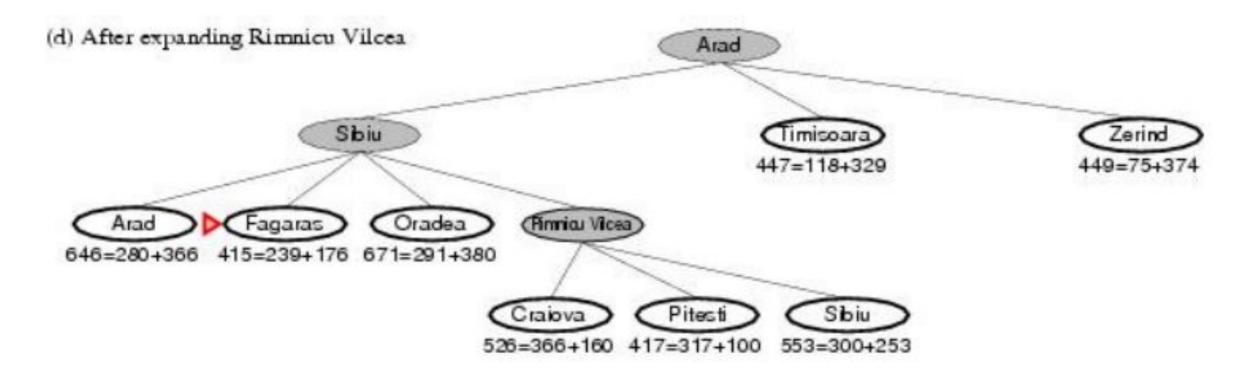
- Expandindo Arad e determinando f(n) para cada nó:
 - f(Sibiu) = c(Arad, Sibiu) + h(sibiu) = 140 + 253 = 393
 - f(Timisoara) = c(Arad, Timisoara) + h(Timisoara) = 118 + 329 = 447
 - f(Zerind) = c(Arad, Zerind) + h(Zerind) = 75 + 374 = 449
- Melhor escolha é Sibiu





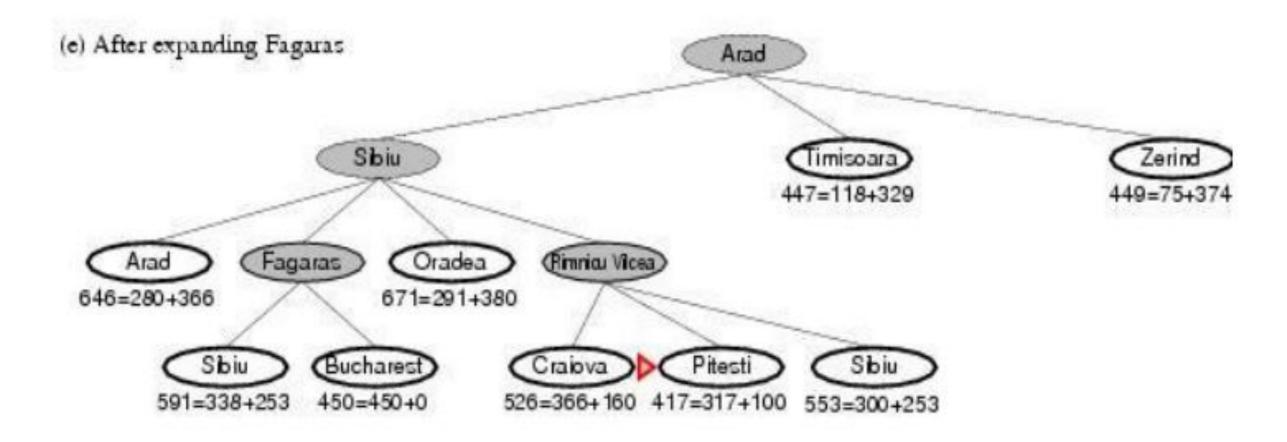
- Expandindo Sibiu e determinado f(n) para cada nodo:
 - f(Arad) = g(Arad) + h(Arad) = 280 + 366 = 646
 - f(Fagaras) = g(Fagaras) + h(Fagaras) = 239 + 176 = 415
 - f(Oradea) = g(Oradea) + h(Oradea) = 291 + 380 = 671
 - f(Riminicu Vilcea) = g(Rimnicu Vilcea) + h(Rimnicu Vilcea) = 220 + 193 = 413
- Melhor escolha é Rimnicu Vilcea





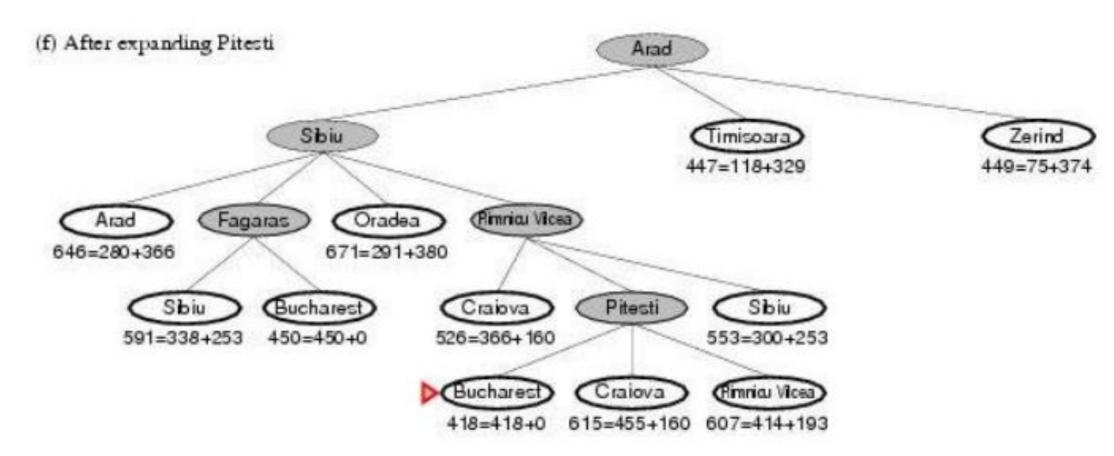
- Expandindo Rimnicu Vilcea:
 - f(Craiova) = g(Craiova) + h(Craiova) = 366 + 160 = 526
 - f(Pitesti) = g(Pitesti) + h(Pitesti) = 317 + 100 = 417
 - f(Sibiu) = g(Sibiu) + h(Sibiu) = 300 + 253 = 553
- Melhor escolha é Fagaras.





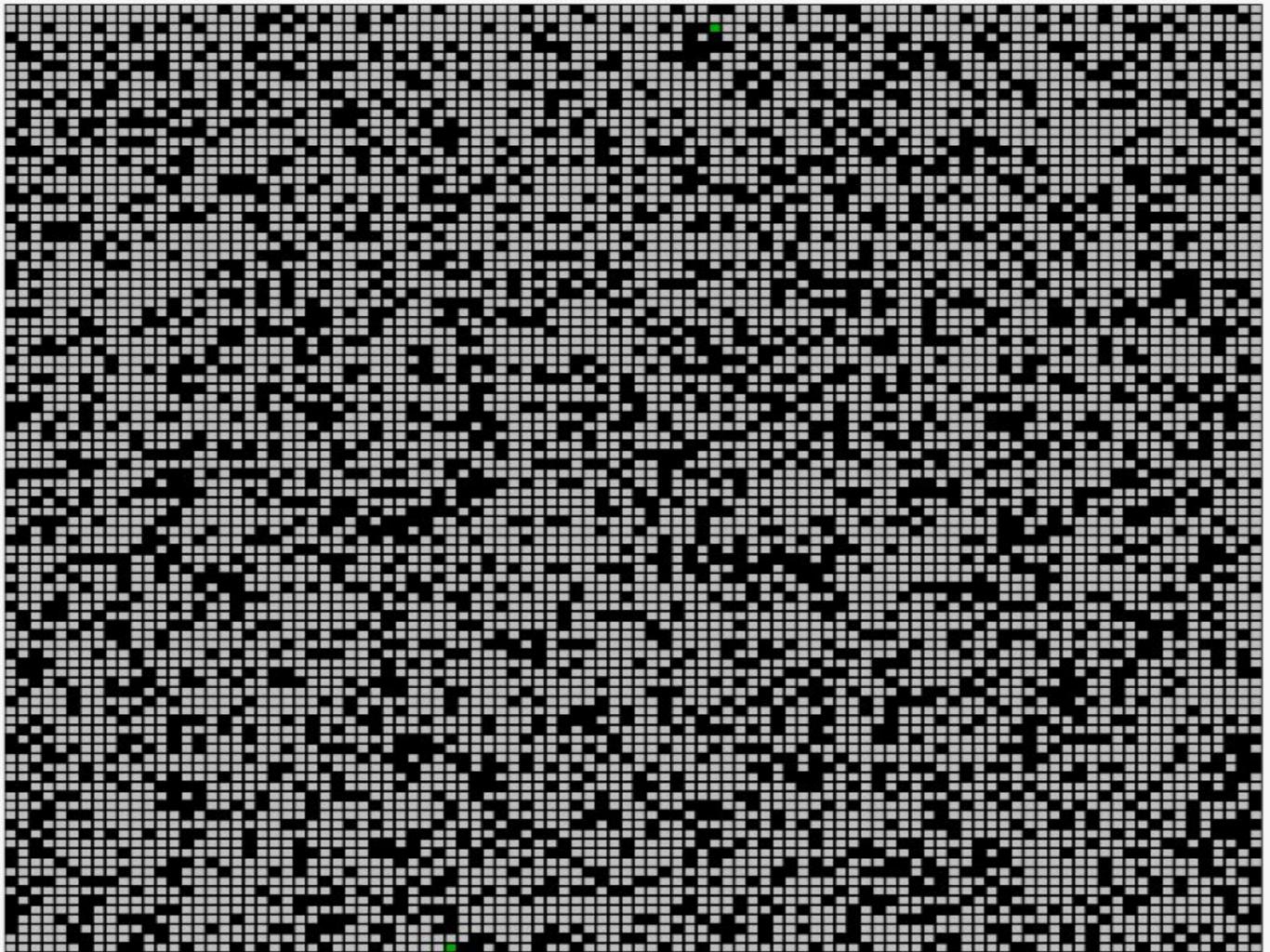
- Expandindo Fagaras:
 - f(Sibiu) = g(Sibiu) + h(Sibiu) = 338 +253 = 591
 - f(Bucareste) = g(Bucareste) + h(Bucareste) = 450 + 0 = 450
- Melhor escolha é Pitesti





- Expandindo Pitesti:
 - f(Bucareste) = g(Bucareste) + h(Bucareste) = 418 + 0 = 418
- Melhor escolha é Bucareste.
 - Solução ótima(dado que h(n) é admissível).





Complexidade

- Depende da Heurística.
- O(b^n)
 - b = fator de ramificação.
 - n = número de nós expandidos.
 - Exponencial!
 - Melhor a heurística, menor b.
- $|h(x) h^*(x)| = O(log(h^*(x)))$
 - Espaço de procura é uma árvore.
 - o Polinomial!



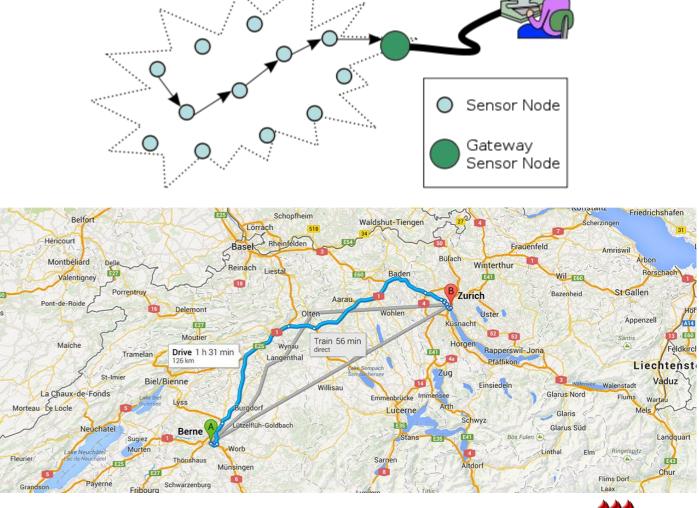
De volta à Motivação...

- O algoritmo encontrou uma solução admissível, pois h(n)>=h*(n).
- Heurística adicionada a Dijkstra
- Solução:
 - Completa.
 - Ótima.

Aplicações

- https://www.youtube.com/watch?v=hmx1sx6ezQA
- Many others!









Limitações

- Depende do cálculo da heurística.
- Não é prática para problemas de grande escala.
- Em geral, esgota o espaço antes de esgotar o tempo.

