Busca em grafos

TEG0001 - Teoria dos grafos Prof. Dr. Ricardo José Pfitscher ricardo.pfitscher@qmail.com



Objetivos de aprendizagem

- Conhecer os algoritmos para busca em grafos
- Implementar o algoritmo de busca em profundidade
- Implementar o algoritmo de busca em largura



Aula passada: Exercícios (IME-USP)

- 1. Todos os caminhos. Faça uma lista de todos os caminhos simples com exatamente 4 vértices no grafo definido pelos arcos 7-3 1-4 7-8 0-5 5-2 3-8 2-9 0-6 4-9 2-6 6-4.
- 2. Todos os caminhos. Faça uma lista de todos os caminhos simples com exatamente 4 vértices no grafo não-dirigido definido pelas arestas 3-7 1-4 7-8 0-5 5-2 3-8 2-9 0-6 4-9 2-6 6-4.
- 3. Considere o grafo definido pelos arcos 0-11-2 2-0 2-3 3-1. A sequência 0-1-2-3-1-2-0 é um ciclo?
- 4. Escreva uma função booleana que verifique se uma sequência seq[0..k] de vértices de um grafo é um ciclo



Implementação - atividade - relembrando

- Desenvolva um programa para implementar a TDA grafo.
 - Utilizar lista de adjacências
 - O grafo deve ser ponderado
 - Oferecer um menu ao usuário com as seguintes opções:
 - Adicionar vértices e arestas
 - ii. Calcular o grau de um dado vértice
 - iii. Mostrar os conjuntos de vértices (V) e arestas (E)
 - iv. Responder se um vértice é alcançável diretamente a partir de outro
 - v. Responder se um vértice é alcançável a partir de outro

Como poderíamos resolver isso?



Implementação - atividade

- Os dois últimos itens do exercício requerem que seja realizada uma busca no grafo
 - a. Responder se um vértice é alcançável **diretamente** a partir de outro
 - b. Responder se um vértice é alcançável a partir de outro



Busca em Grafos

De IME-USP:

"Um algoritmo de busca é um algoritmo que esquadrinha um <u>grafo</u> andando pelos <u>arcos</u> de um vértice a outro. Depois de visitar a ponta inicial de um arco, o algoritmo percorre o arco e visita sua ponta final. Cada arco é percorrido no máximo uma vez."

Utilidade:

- Verificar se dois pontos da rede estão conectados
- P. ex.: é possível chegar à um destino no mapa?

Objetivos:

 Encontrar tudo que pode ser encontrado (que possui um caminho) a partir de um vértice de início



Não passar por um vértice duas vezes em tempo linear -- O(n+m)

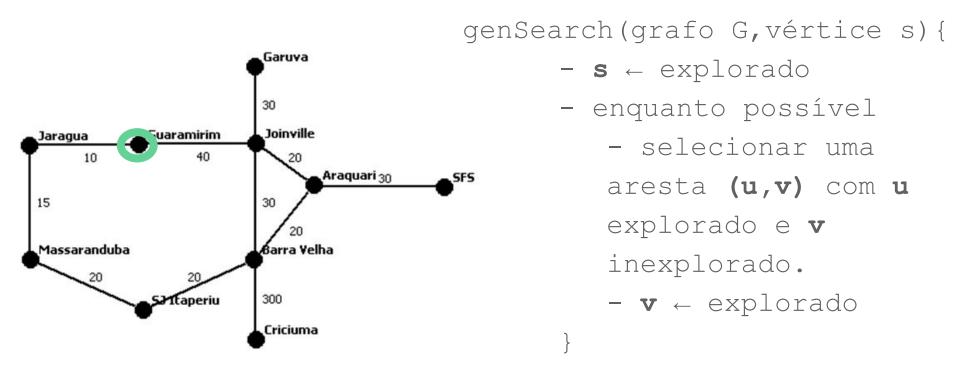
 Ideia geral: dividir o grafo entre território conquistado (explorado) e não conquistado (inexplorado) e avançar um nó de cada vez

```
genSearch(grafo G, vértice s) {
```

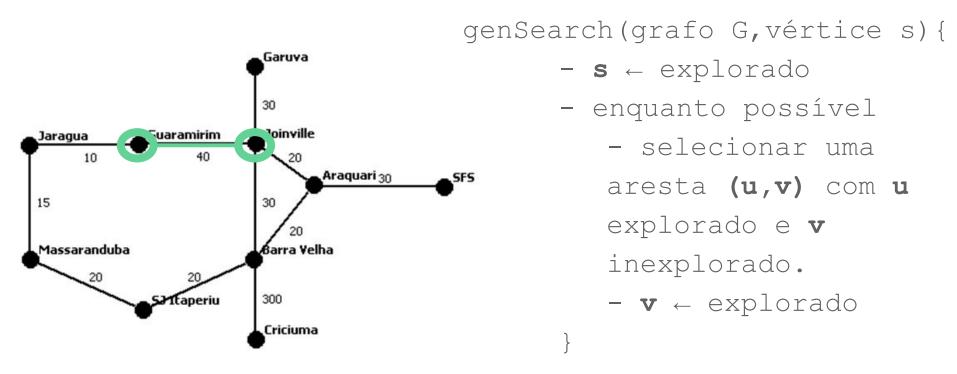
- inicializar **s** como explorado e o resto dos vértices como não explorados
- enquanto possível
 - selecionar uma aresta (\mathbf{u}, \mathbf{v}) com \mathbf{u} explorado e \mathbf{v} inexplorado.
 - marcar \mathbf{v} como explorado

Como fazer isso?

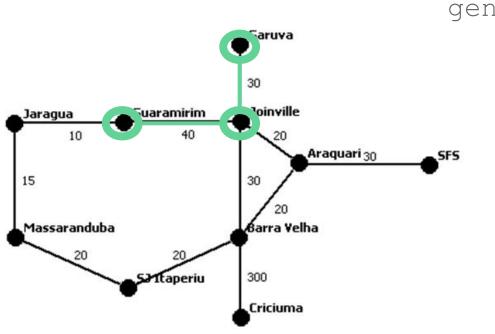






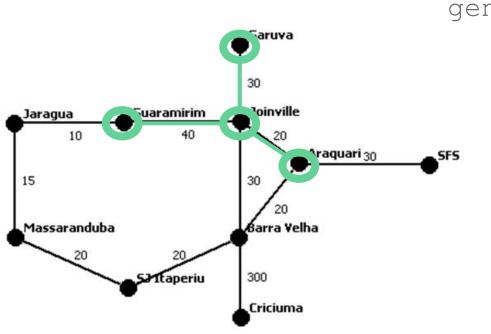






- s ← explorado
- enquanto possível
 - selecionar uma
 - aresta (\mathbf{u}, \mathbf{v}) com \mathbf{u}
 - explorado e **v**
 - inexplorado.
 - $-\mathbf{v} \leftarrow \text{explorado}$





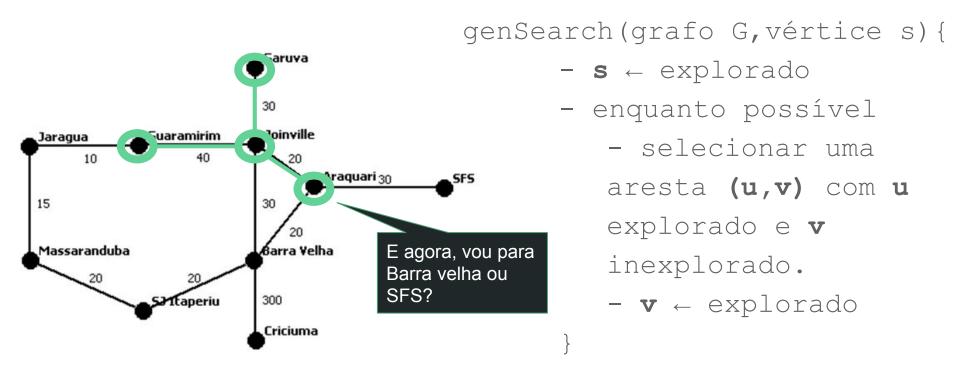
genSearch(grafo G, vértice s) {

- s ← explorado
- enquanto possível
 - selecionar uma

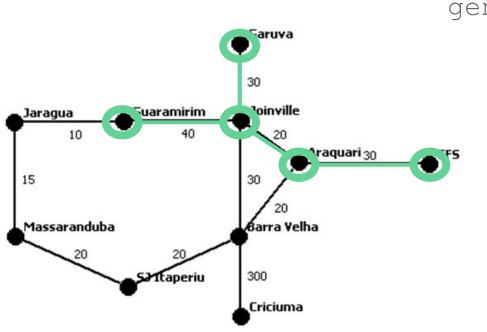
aresta (u,v) com u

- explorado e ${f v}$
- inexplorado.
- **v** ← explorado



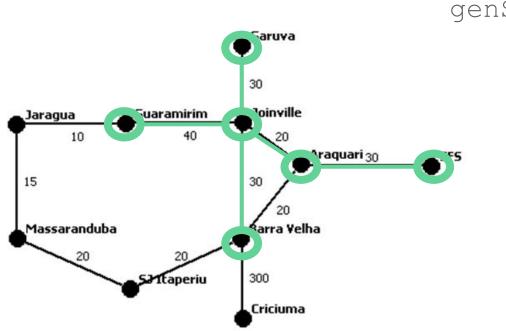






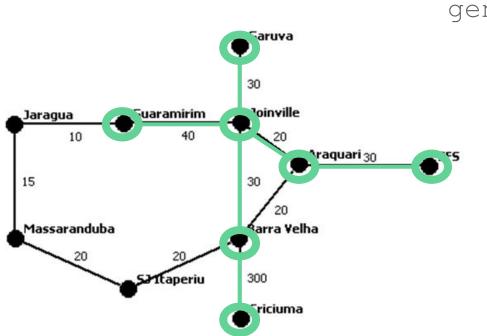
- s ← explorado
- enquanto possível
 - selecionar uma aresta (u,v) com u
 - explorado e ${f v}$
 - inexplorado.
 - $-\mathbf{v} \leftarrow \text{explorado}$





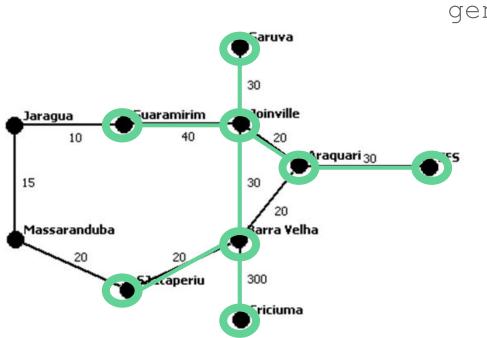
- s ← explorado
- enquanto possível
 - selecionar uma aresta (u,v) com u
 - explorado e **v**
 - inexplorado.
 - **v** ← explorado





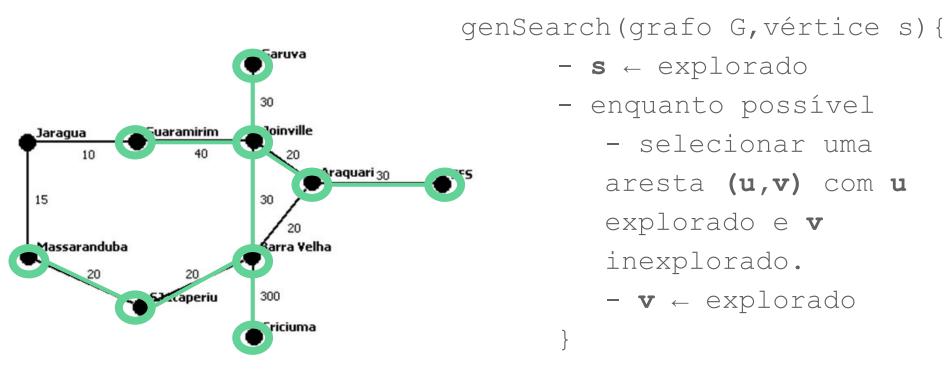
- s ← explorado
- enquanto possível
 - selecionar uma aresta (u,v) com u
 - explorado e ${f v}$
 - inexplorado.
 - **v** ← explorado



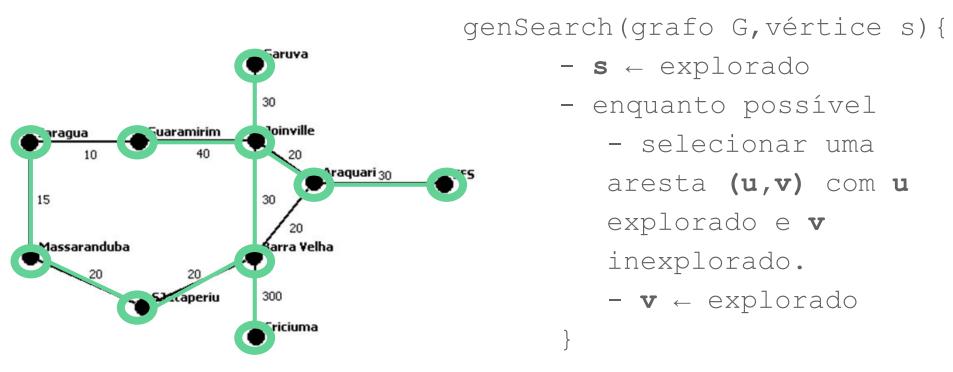


- s ← explorado
- enquanto possível
 - selecionar uma
 aresta (u,v) com u
 - explorado e ${f v}$
 - inexplorado.
 - **v** ← explorado











Busca em Grafos

- Existem duas formas de varrer o grafo:
 - Em largura ou em profundidade
- A diferença está na escolha do próximo nó não visitado
 - Se o algoritmo aprofunda (vai para um vértice mais longe do anterior) é busca em profundidade (DFS - Deep First Search)
 - Se o algoritmo abrange (vai para um vértice vizinho ao anterior) é busca em largura (BFS - Breadth First Search)
- Em termos de implementação, a diferença está na estrutura de dados auxiliar que registra os nós vizinhos e retira os nós a serem visitados
 - o BFS Fila
 - DFS Pilha



Busca em Grafos - Largura - BFS

- Breadth First Search (BFS) Busca em largura
 - Dados um grafo G = (V, E) e um vértice s, chamado de fonte, a busca em largura sistematicamente explora as arestas de G de maneira a visitar todos os vértices alcançáveis a partir de s.
 - Explora os nós em forma de layers (camadas)
 - Pode encontrar o caminho mais curto (shortest path)
 - Desde que sejam anotados os pesos percorridos
 - Pode calcular os componentes conexos em um grafo não direcionado
 - O(m + n) se implementado usando uma fila (FIFO)

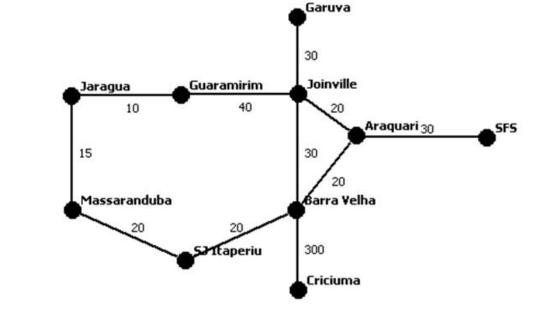


Busca em Grafos - Largura - BFS

```
bfs(graph G, vertex s):
   setAllUnexplored(G); //Marca todos como não explorados
   s.explored = true;
   Queue Q; //Cria fila
   Q.put(s);
   while (0.size != 0):
      v = Q.qet();
      for each edge (v, w) where w is unexplored:
         w.explored = true;
         Q.put(w); //Insere no final da fila
```

O(N^2) se matriz de adjacência ou O(N+M) se lista de adjacências

bfs(graph G, vertex s):
 setAllUnexplored(G);
 s.explored = true;
 Queue Q; //Cria fila
 Q.put(s);
 while(Q.size != 0):
 v = Q.get();



for each edge (v,w) where w is unexplored:
 w.explored = true;



Q.put(w); //Insere no final da fila

Exercício

 Implemente o algoritmo de busca em largura para a sua classe grafo



Busca em Grafos - profundidade - DFS

- Depth First Search (DFS) Busca em profundidade
 - As arestas são exploradas a partir do vértice v mais recentemente descoberto que ainda possui arestas não exploradas saindo dele
 - É uma busca mais agressiva, faz backtrack apenas quando realmente necessário. (Ex: Você tentando achar a saída de um labirinto)
 - Calcula os componentes conexos em um grafo direcionado.
 - O(m + n) se implementado usando uma pilha (LIFO)



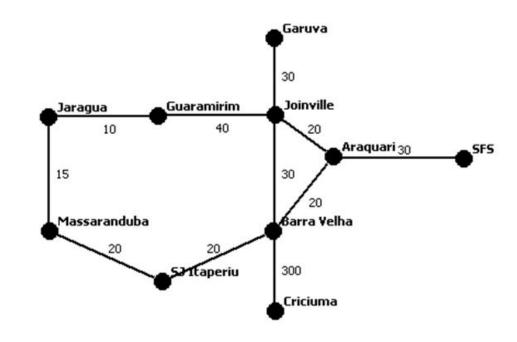
Busca em Grafos - profundidade - DFS

```
dfs(graph G, vertex s):
   setAllUnexplored(G); //Marca todos como não explorados
   Stack P; //Cria pilha
   P.push(s);
   while (P.size != 0):
     v = P.pop();
     v.explored = true;
      for each edge (v, u) where u is unexplored:
            P.push(u);
```

Busca em Grafos - DFS

```
dfs(graph G, vertex s):
   setAllUnexplored(G);
   Stack P; //Cria pilha
   P.push(s);
   while (P.size != 0):
      v = P.pop();
      v.explored = true;
```

P.push(u);



for each edge (v, u) where u is unexplored:



Exercício

- Implemente o algoritmo de busca em profundidade para a sua classe grafo
- Pense em como modificar a implementação das buscas para permitir o cálculo dos menores caminhos até todos os destinos

