### Programação Competitiva Aula 6 - BFS

Emanuel Juliano

Universidade Federal de Minas Gerais

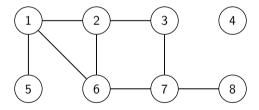
4 de Setembro de 2020



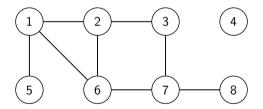
 Dada uma rede de N computadores e M conexões, queremos saber se é possível enviar uma mensagem do computador 1 para o computador N. Caso seja possível, qual o menor número de computadores nessa rota e quais são eles?

2 / 65

- Dada uma rede de N computadores e M conexões, queremos saber se é possível enviar uma mensagem do computador 1 para o computador N. Caso seja possível, qual o menor número de computadores nessa rota e quais são eles?
- Exemplo: N=8 e M=8

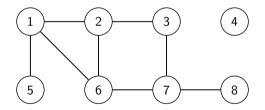


- Dada uma rede de N computadores e M conexões, queremos saber se é possível enviar uma mensagem do computador 1 para o computador N. Caso seja possível, qual o menor número de computadores nessa rota e quais são eles?
- Exemplo: N=8 e M=8



• Possíveis caminhos: {1, 2, 3, 7, 8}, {1, 2, 6, 7, 8}, {1, 6, 7, 8}

- Dada uma rede de N computadores e M conexões, queremos saber se é possível enviar uma mensagem do computador 1 para o computador N. Caso seja possível, qual o menor número de computadores nessa rota e quais são eles?
- Exemplo: N=8 e M=8



- Possíveis caminhos: {1, 2, 3, 7, 8}, {1, 2, 6, 7, 8}, {1, 6, 7, 8}
- Como fazer um algoritmo que descobre o menor?

• Da necessidade de um algoritmo que descobre o menor caminho entre dois vértices, surge a **Breadth First Search (BFS)**, ou **Busca em Largura** 

3 / 65

- Da necessidade de um algoritmo que descobre o menor caminho entre dois vértices, surge a Breadth First Search (BFS), ou Busca em Largura
- O algoritmo pode ser entendido como um fogo se espalhando pelo grafo: partindo de um vértice s, visitamos todos os vizinhos, depois todos os vizinhos dos vizinhos, e assim sucessivamente.

4 de Setembro de 2020

3 / 65

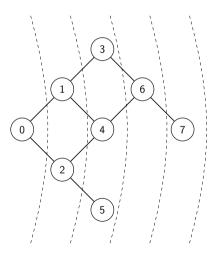
- Da necessidade de um algoritmo que descobre o menor caminho entre dois vértices, surge a Breadth First Search (BFS), ou Busca em Largura
- O algoritmo pode ser entendido como um fogo se espalhando pelo grafo: partindo de um vértice s, visitamos todos os vizinhos, depois todos os vizinhos dos vizinhos, e assim sucessivamente.
- Sempre visitamos os vértices a uma distância d-1 antes de visitar os vértices a uma distância d.

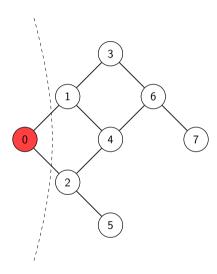
- Da necessidade de um algoritmo que descobre o menor caminho entre dois vértices, surge a Breadth First Search (BFS), ou Busca em Largura
- O algoritmo pode ser entendido como um fogo se espalhando pelo grafo: partindo de um vértice s, visitamos todos os vizinhos, depois todos os vizinhos dos vizinhos, e assim sucessivamente.
- ullet Sempre visitamos os vértices a uma distância d-1 antes de visitar os vértices a uma distância d.
- Complexidade:  $\mathcal{O}(|V|+|E|)$

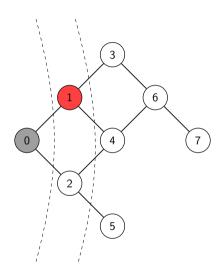
• A partir de um grafo qualquer, sempre podemos desenhá-lo a partir da sua distância da fonte:

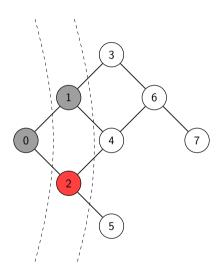
4 / 65

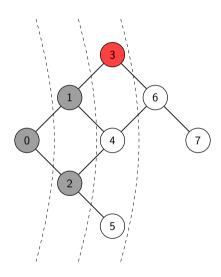
• A partir de um grafo qualquer, sempre podemos desenhá-lo a partir da sua distância da fonte:

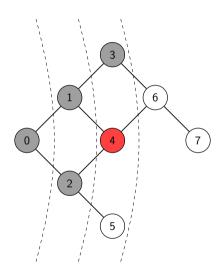


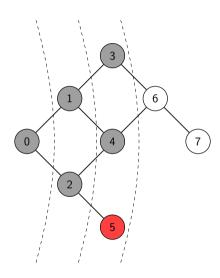


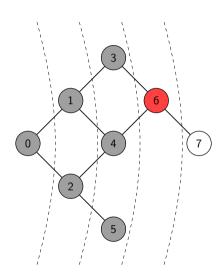






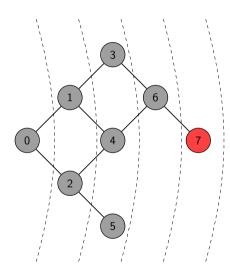


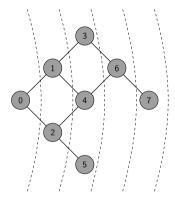




4 de Setembro de 2020

11 / 65





ullet Como visitamos primeiro os vértices a uma distância d da fonte antes de visitar os vértices a uma distância d+1, precisamos de uma estrutura que prioriza os elementos que colocamos primeiro, tal qual uma fila.

#### queue

• queue (fila) é uma estrutura muito similar ao vector, porém, aqui os elementos são inseridos no final da fila e removidos no começo.

14 / 65

#### queue

• queue (fila) é uma estrutura muito similar ao vector, porém, aqui os elementos são inseridos no final da fila e removidos no comeco.

```
queue<int> q;
2
   q.push(1), q.push(2), q.push(3);
   \# q = \{1, 2, 3\};
   cout << q.front() << endl;</pre>
6
   q.pop();
   \# q = \{2, 3\};
   cout << q.front() << endl;</pre>
```

Saída:

• Criamos uma fila q que conterá os vértices a serem processados e nosso vetor de visitados vis.

15 / 65

- Criamos uma fila q que conterá os vértices a serem processados e nosso vetor de visitados vis.
- Inicialmente, colocamos nossa fonte s na fila (q.push(s)) e a marcamos como visitada (vis[s] = true).

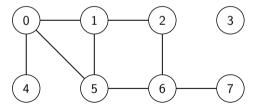
- Criamos uma fila q que conterá os vértices a serem processados e nosso vetor de visitados vis.
- Inicialmente, colocamos nossa fonte s na fila (q.push(s)) e a marcamos como visitada (vis[s] = true).
- Enquanto a fila não estiver vazia, vamos processar a frente da nossa fila (chamaremos esse vértice de v):

- Criamos uma fila q que conterá os vértices a serem processados e nosso vetor de visitados vis.
- Inicialmente, colocamos nossa fonte s na fila (q.push(s)) e a marcamos como visitada (vis[s] = true).
- Enquanto a fila não estiver vazia, vamos processar a frente da nossa fila (chamaremos esse vértice de v):
  - ► Removemos v da fila (q.pop()) e o marcamos como visitado (vis[v] = true).

- Criamos uma fila q que conterá os vértices a serem processados e nosso vetor de visitados vis.
- Inicialmente, colocamos nossa fonte s na fila (q.push(s)) e a marcamos como visitada (vis[s] = true).
- Enquanto a fila não estiver vazia, vamos processar a frente da nossa fila (chamaremos esse vértice de v):
  - ► Removemos v da fila (q.pop()) e o marcamos como visitado (vis[v] = true).
  - ▶ Olhamos para todos os vizinhos não vistos de v e colocamos eles na fila.

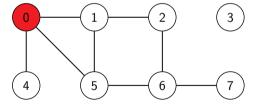
Vértice	Vizinhos	Visitado
0	$\{1,4,5\}$	N
1	{0,2,5}	N
2	{1,6}	N
3	{}	N
4	{0}	N
5	{0,1,6}	N
6	$\{2,5,7\}$	N
7	<b>{6</b> }	N

$$\mathsf{Fila} = \{\}$$



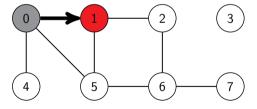
Vértice	Vizinhos	Visitado
0	$\{1,4,5\}$	S
1	{0,2,5}	N
2	{1,6}	N
3	{}	N
4	{0}	N
5	{0,1,6}	N
6	$\{2,5,7\}$	N
7	<b>{6</b> }	N

$$\mathsf{Fila} = \{0\}$$



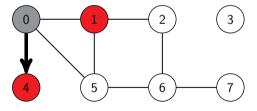
Vértice	Vizinhos	Visitado
0	$\{1,4,5\}$	S
1	{0,2,5}	S
2	{1,6}	N
3	{}	N
4	{0}	N
5	{0,1,6}	N
6	$\{2,5,7\}$	N
7	$\{6\}$	N

$$\mathsf{Fila} = \{1\}$$



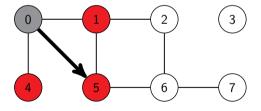
Vértice	Vizinhos	Visitado
0	$\{1, 4, 5\}$	S
1	{0,2,5}	S
2	{1,6}	N
3	{}	N
4	{0}	S
5	{0,1,6}	N
6	$\{2,5,7\}$	N
7	<b>{6</b> }	N

$$\mathsf{Fila} = \{1,\,4\}$$



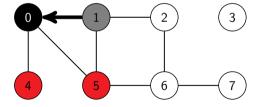
Vértice	Vizinhos	Visitado
0	$\{1,4,5\}$	S
1	{0,2,5}	S
2	{1,6}	N
3	{}	N
4	{0}	S
5	{0,1,6}	S
6	$\{2,5,7\}$	N
7	{6}	N

$$Fila = \{1, 4, 5\}$$



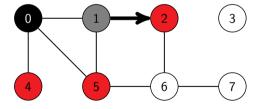
Vértice	Vizinhos	Visitado
0	$\{1,4,5\}$	S
1	$\{0,2,5\}$	S
2	{1,6}	N
3	{}	N
4	{0}	S
5	{0,1,6}	S
6	$\{2,5,7\}$	N
7	{6}	N

Fila = 
$$\{4, 5\}$$



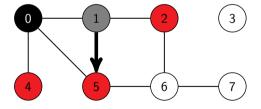
Vértice	Vizinhos	Visitado
0	{1,4,5}	S
1	$\{0, 2, 5\}$	S
2	{1,6}	S
3	{}	N
4	{0}	S
5	{0,1,6}	S
6	$\{2,5,7\}$	N
7	{6}	N

$$Fila = \{4, 5, 2\}$$



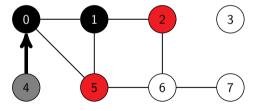
Vértice	Vizinhos	Visitado
0	$\{1,4,5\}$	S
1	$\{0,2,5\}$	S
2	{1,6}	S
3	{}	N
4	{0}	S
5	{0,1,6}	S
6	$\{2,5,7\}$	N
7	$\{6\}$	N

$$Fila = \{4, 5, 2\}$$



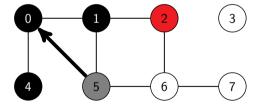
Vértice	Vizinhos	Visitado
0	$\{1,4,5\}$	S
1	{0,2,5}	S
2	{1,6}	S
3	{}	N
4	{ <mark>0</mark> }	S
5	{0,1,6}	S
6	$\{2,5,7\}$	N
7	<b>{6</b> }	N

$$Fila = \{5, 2\}$$



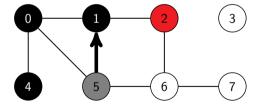
Vértice	Vizinhos	Visitado
0	$\{1,4,5\}$	S
1	{0,2,5}	S
2	{1,6}	S
3	{}	N
4	{0}	S
5	$\{ {\color{red}0}, {\color{gray}1}, {\color{gray}6} \}$	S
6	$\{2,5,7\}$	N
7	{6}	N

$$Fila = \{2\}$$



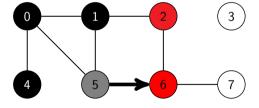
Vértice	Vizinhos	Visitado
0	$\{1,4,5\}$	S
1	{0,2,5}	S
2	{1,6}	S
3	{}	N
4	{0}	S
5	$\{ {\color{red}0}, {\color{gray}1}, {\color{gray}6} \}$	S
6	$\{2,5,7\}$	N
7	<b>{6</b> }	N

$$\mathsf{Fila} = \{2\}$$



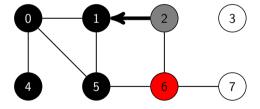
Vértice	Vizinhos	Visitado
0	{1,4,5}	S
1	{0,2,5}	S
2	{1,6}	S
3	{}	N
4	{0}	S
5	{0,1, <mark>6</mark> }	S
6	{2,5,7}	S
7	{6}	N

Fila = 
$$\{2, 6\}$$



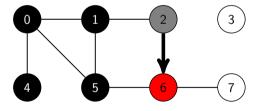
Vértice	Vizinhos	Visitado
0	$\{1,4,5\}$	S
1	{0,2,5}	S
2	{ <mark>1</mark> ,6}	S
3	{}	N
4	{0}	S
5	{0,1,6}	S
6	$\{2,5,7\}$	S
7	{6}	N

$$\mathsf{Fila} = \{6\}$$



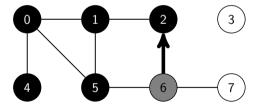
Vértice	Vizinhos	Visitado
0	$\{1,4,5\}$	S
1	{0,2,5}	S
2	{1, <mark>6</mark> }	S
3	{}	N
4	{0}	S
5	{0,1,6}	S
6	$\{2,5,7\}$	S
7	<b>{6</b> }	N

$$\mathsf{Fila} = \{6\}$$



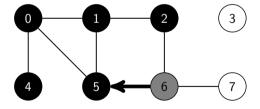
Vértice	Vizinhos	Visitado
0	$\{1,4,5\}$	S
1	{0,2,5}	S
2	{1,6}	S
3	{}	N
4	{0}	S
5	{0,1,6}	S
6	$\{2,5,7\}$	S
7	<b>{6</b> }	N

$$\mathsf{Fila} = \{\}$$



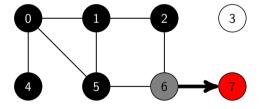
Vértice	Vizinhos	Visitado
0	$\{1,4,5\}$	S
1	{0,2,5}	S
2	{1,6}	S
3	{}	N
4	{0}	S
5	{0,1,6}	S
6	$\{2, 5, 7\}$	S
7	<b>{6</b> }	N

$$\mathsf{Fila} = \{\}$$



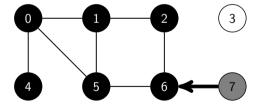
Vértice	Vizinhos	Visitado
0	$\{1,4,5\}$	S
1	{0,2,5}	S
2	{1,6}	S
3	{}	N
4	{0}	S
5	{0,1,6}	S
6	{2,5, <mark>7</mark> }	S
7	<b>{6</b> }	S

$$\mathsf{Fila} = \{7\}$$



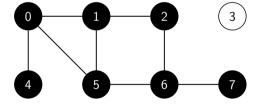
Vértice	Vizinhos	Visitado
0	$\{1,4,5\}$	S
1	{0,2,5}	S
2	{1,6}	S
3	{}	N
4	{0}	S
5	{0,1,6}	S
6	$\{2,5,7\}$	S
7	<b>{6</b> }	S

$$\mathsf{Fila} = \{\}$$



Vértice	Vizinhos	Visitado
0	{1,4,5}	S
1	{0,2,5}	S
2	{1,6}	S
3	{}	N
4	{0}	S
5	{0,1,6}	S
6	{2,5,7}	S
7	{6}	S

$$\mathsf{Fila} = \{\}$$



### Implementação

```
const int MAX = 1e3+10:
2
    vector<bool> vis(MAX):
    vector<vector<int>> g(MAX);
5
    void bfs(int s) {
        queue<int> q;
        q.push(s), vis[s] = 1;
8
9
        while(!q.empty()){
10
            int v = q.front(); q.pop();
11
            for(auto u : g[v].size()) if(!vis[u]){
12
                q.push(u), vis[u] = 1;
13
14
15
16
```

### Calcular Distância

• Adicionamos um vetor dist[] que nos diz a distância de um vértice até s

```
vector<int> dist(MAX, -1);
```

### Calcular Distância

• Adicionamos um vetor dist[] que nos diz a distância de um vértice até s

```
vector<int> dist(MAX, -1);
   dist[s] = 0:
   while(!q.empty()){
       v = q.front(); q.pop();
3
       for(auto u : g[v]) if(!vis[u]){
           dist[u] = dist[v]+1;
           q.push(u);
```

• Adicionamos um vetor pai [] que nos diz o primeiro vértice nos chamou na BFS

```
vector<int> pai(MAX, -1);
```

• Adicionamos um vetor pai [] que nos diz o primeiro vértice nos chamou na BFS

```
vector<int> pai(MAX, -1);
```

E assim como fizemos com a distância, definimos os valores desses vetores dentro da BFS:
 pai[u] = v

• Adicionamos um vetor pai [] que nos diz o primeiro vértice nos chamou na BFS

```
vector<int> pai(MAX, -1);
```

- E assim como fizemos com a distância, definimos os valores desses vetores dentro da BFS:
   pai[u] = v
- Para recuperar o menor caminho de s até algum vértice v fazemos:

• Adicionamos um vetor pai [] que nos diz o primeiro vértice nos chamou na BFS

```
vector<int> pai(MAX, -1);
```

- E assim como fizemos com a distância, definimos os valores desses vetores dentro da BFS:
   pai[u] = v
- Para recuperar o menor caminho de s até algum vértice v fazemos:

```
1  //pai[s] = s;
2  vector<int> path;
3  if(!vis[v]) return path;
4  while(pai[v] != v){
5     v = pai[v];
6     path.push_back(v);
7  }
```

Global e BFS

```
const int MAX = 1e5+10:
    vector<int> vis(MAX, 0), pai(MAX, -1);
    vector<vector<int>> g(MAX);
4
    void bfs(int s){
        queue<int> q;
6
        q.push(s), pai[s] = s, vis[s] = 1;
        while(!q.empty()){
8
            int v = q.front(); q.pop();
9
            for(auto u : g[v]) if(!vis[u]){
10
                q.push(u), vis[u] = 1, pai[u]=v;
11
12
13
14
```

#### Recuperando caminho

```
vector<int> path(int v){
vector<int> ret;
while(pai[v]!=-1){
    ret.push_back(v);
    if(v==pai[v]) break;
    else v = pai[v];
}
reverse(ret.begin(), ret.end());
return ret;
}
```

Main

```
int n, m; cin >> n >> m;
    for(int i=0:i <m: i++){</pre>
        int a, b; cin >> a >>b; a--, b--;
3
        g[a].push back(b), g[b].push back(a);
4
5
6
    bfs(0);
    vector<int> ans = path(0, n-1);
9
    if(ans.empty()) cout << "IMPOSSIBLE" << endl;</pre>
10
    else{
11
        cout << ans.size() << endl:</pre>
12
        for(auto u : ans) cout << u+1 << " ";</pre>
13
        cout << endl:
14
15
```

• Harry ganhou um mapa mágico no qual ele pode ver o trajeto realizado por seus amigos. Ele precisa de sua colaboração para determinar onde Hermione está.

- Harry ganhou um mapa mágico no qual ele pode ver o trajeto realizado por seus amigos.
   Ele precisa de sua colaboração para determinar onde Hermione está.
- O mapa tem N linhas e M colunas de caracteres: '.', 'o' ou 'H'. A posição inicial de Hermione no mapa é indicada pela letra 'o'. A letra 'H' indica uma posição em que Hermione pode ter passado. Todas as posições pelas quais Hermione passou são representadas pela letra 'H' no mapa

- Harry ganhou um mapa mágico no qual ele pode ver o trajeto realizado por seus amigos.
   Ele precisa de sua colaboração para determinar onde Hermione está.
- O mapa tem N linhas e M colunas de caracteres: '.', 'o' ou 'H'. A posição inicial de Hermione no mapa é indicada pela letra 'o'. A letra 'H' indica uma posição em que Hermione pode ter passado. Todas as posições pelas quais Hermione passou são representadas pela letra 'H' no mapa

- Harry ganhou um mapa mágico no qual ele pode ver o trajeto realizado por seus amigos.
   Ele precisa de sua colaboração para determinar onde Hermione está.
- O mapa tem N linhas e M colunas de caracteres: '.', 'o' ou 'H'. A posição inicial de Hermione no mapa é indicada pela letra 'o'. A letra 'H' indica uma posição em que Hermione pode ter passado. Todas as posições pelas quais Hermione passou são representadas pela letra 'H' no mapa

```
1 2 3 4 5 6 7
1 . . . . H H H . .
2 H H H . . . . . H
3 H . H H H . . .
4 H . . . . H H . .
5 H . o . . . . .
```

• No exemplo, a Hermione começa na posição (5, 3) e termina na posição (4, 6).

### Caminhando em Grids

• Qual a relação desse problema com BFS?

### Caminhando em Grids

- Qual a relação desse problema com BFS?
- A princípio nenhuma, mas veremos que muitos problemas em Grid precisam de BFS para serem resolvidos, por exemplo, quando envolvem labirintos ou achar a menor distância entre dois pontos.

### Caminhando em Grids

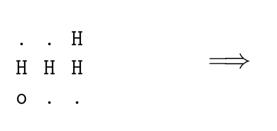
- Qual a relação desse problema com BFS?
- A princípio nenhuma, mas veremos que muitos problemas em Grid precisam de BFS para serem resolvidos, por exemplo, quando envolvem labirintos ou achar a menor distância entre dois pontos.
- Mas não só isso, conseguimos resolver esse problema usando BFS!

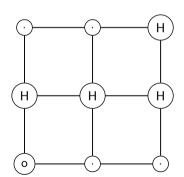
• No exercício anterior usamos lista de adjacência para representar nosso grafo.

- No exercício anterior usamos lista de adjacência para representar nosso grafo.
- Porém, podemos representar grafos de outras formas, a exemplo da representação implicita.

- No exercício anterior usamos lista de adjacência para representar nosso grafo.
- Porém, podemos representar grafos de outras formas, a exemplo da representação implicita.
- Toda grid pode ser vista como um grafo, em que temos uma relação de vizinhança

- No exercício anterior usamos lista de adjacência para representar nosso grafo.
- Porém, podemos representar grafos de outras formas, a exemplo da representação implicita.
- Toda grid pode ser vista como um grafo, em que temos uma relação de vizinhança





 Podemos declarar um vetor que nos diz quais são os possível passos que podemos tomar a partir de uma certa posição.

- Podemos declarar um vetor que nos diz quais são os possível passos que podemos tomar a partir de uma certa posição.
- Assim, no lugar de adicionarmos condições no nosso código, podemos iterar por esse vetor e somar suas coordenadas na nossa posição atual.

- Podemos declarar um vetor que nos diz quais são os possível passos que podemos tomar a partir de uma certa posição.
- Assim, no lugar de adicionarmos condições no nosso código, podemos iterar por esse vetor e somar suas coordenadas na nossa posição atual.

```
# Movimentos: cima, baixo, esquerda, direita
vector<pair<int, int>> mov = \{\{-1, 0\}, \{1, 0\}, \{0, -1\}, \{0, 1\}\}\};
```

- Podemos declarar um vetor que nos diz quais são os possível passos que podemos tomar a partir de uma certa posição.
- Assim, no lugar de adicionarmos condições no nosso código, podemos iterar por esse vetor e somar suas coordenadas na nossa posição atual.

```
# Movimentos: cima, baixo, esquerda, direita
vector<pair<int, int>> mov = {{-1, 0}, {1, 0}, {0, -1}, {0, 1}};
```

• E o usamos da seguinte forma:

```
1  #Posição atual: (i, j)
2  for(auto u : mov) {
3    int new_i = i + u.f, new_j = j + u.s;
4    # ...
5  }
```

• Para evitar encher o código de verificações, podemos fazer uma única função que verifica se a posição para a qual queremos mover é válida

 Para evitar encher o código de verificações, podemos fazer uma única função que verifica se a posição para a qual queremos mover é válida

```
1 bool val(int i, int j){
2    return i>=0 and j>=0 and i<n and j<m;
3 }</pre>
```

 Para evitar encher o código de verificações, podemos fazer uma única função que verifica se a posição para a qual queremos mover é válida

```
bool val(int i, int j){
return i>=0 and j>=0 and i<n and j<m;
}</pre>
```

• n e m são os tamanhos da nossa matriz, perceba que eles são declarados globalmente para podermos usar.

 Para evitar encher o código de verificações, podemos fazer uma única função que verifica se a posição para a qual queremos mover é válida

```
bool val(int i, int j){
return i>=0 and j>=0 and i<n and j<m;
}</pre>
```

- n e m são os tamanhos da nossa matriz, perceba que eles são declarados globalmente para podermos usar.
- Outras condições podem ser adicionadas a essa função, por exemplo se a posição é diferente de certo caracter, ou se ela ainda não foi visitada.

Exercício Resolvido: Mapa

# Exercício Resolvido: Mapa

• BFS (código completo)

```
pair<int, int> bfs(int i, int j){
        queue<pair<int, int>> q;
2
        q.push({i, j}), vis[i][j] = 1;
3
        pair<int, int> ret;
4
        while(!q.emptv()){
5
            ret = q.front(); q.pop();
6
            for(int k=0; k<4; k++){</pre>
                int new_i = ret.f+mov[k].f, new_j = ret.s+mov[k].s;
8
                if(val(new_i, new_j))
9
                     q.push({new_i, new_j}), vis[new_i][new_j]=1;
10
11
12
13
        return ret:
14
```

• Você está preso em um castelo e em algum pontos começou um incêndio. Você precisa fugir do fogo e correr para a saída.

- Você está preso em um castelo e em algum pontos começou um incêndio. Você precisa fugir do fogo e correr para a saída.
- A cada segundo, o fogo se espalha pelas direções norte, sul, leste e oeste. Felizmente, as paredes não queimam e mantém o fogo dentro do castelo, por isso se você escapar estará tudo bem.

- Você está preso em um castelo e em algum pontos começou um incêndio. Você precisa fugir do fogo e correr para a saída.
- A cada segundo, o fogo se espalha pelas direções norte, sul, leste e oeste. Felizmente, as paredes não queimam e mantém o fogo dentro do castelo, por isso se você escapar estará tudo bem.
- Seus movimentos são, assim como o fogo, norte, sul, leste e oeste e você demora 1 segundo para se mover. Você não pode atravessar paredes, ou correr pelo fogo.

- Você está preso em um castelo e em algum pontos começou um incêndio. Você precisa fugir do fogo e correr para a saída.
- A cada segundo, o fogo se espalha pelas direções norte, sul, leste e oeste. Felizmente, as paredes não queimam e mantém o fogo dentro do castelo, por isso se você escapar estará tudo bem.
- Seus movimentos são, assim como o fogo, norte, sul, leste e oeste e você demora 1 segundo para se mover. Você não pode atravessar paredes, ou correr pelo fogo.
- Dado um mapa do castelo, descrubra o quão rápido você consegue escapar da construção.

```
# # # . # # #

# * # . # * #

# * * @ * * #

# * . . . * #

# . . . . . #

# # # # # # # #
```

```
# # # . # # #

# * # 0 # * #

# * * * * * #

# * . . . * #

# * . . . * #

# # # # # # # #
```

```
# # # 0 # # #

# * # * # * #

# * * * * * #

# * * . * * #

# # # # # # # #
```

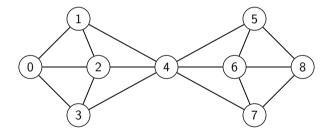
#### BFS Multisource

 Uma vantagem da BFS é que não precisamos nos restringir à distância dos vértices até um único vértice. Podemos calcular a distância dos vértices do nosso grafo a todo um conjunto de vértices.

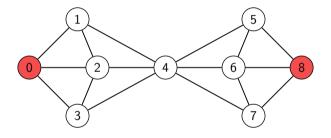
#### **BFS** Multisource

- Uma vantagem da BFS é que não precisamos nos restringir à distância dos vértices até um único vértice. Podemos calcular a distância dos vértices do nosso grafo a todo um conjunto de vértices.
- Para isso, basta adicionar todos os vértices do conjunto na nossa fila da BFS.

• Qual o vértice mais distante do conjuto de vértices {0, 8}?

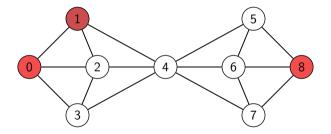


• Qual o vértice mais distante do conjuto de vértices {0, 8}?



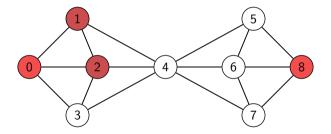
• Os vértices 0 e 8 estão a uma distância 0 das nossas fontes.

• Exemplo: Qual o vértice mais distante do conjuto de vértices {0, 8}?

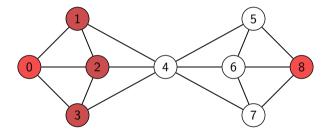


4 de Setembro de 2020

• Exemplo: Qual o vértice mais distante do conjuto de vértices {0, 8}?

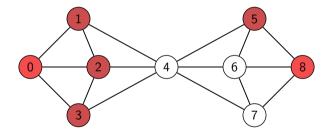


• Exemplo: Qual o vértice mais distante do conjuto de vértices {0, 8}?

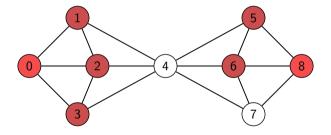


4 de Setembro de 2020

• Exemplo: Qual o vértice mais distante do conjuto de vértices {0, 8}?

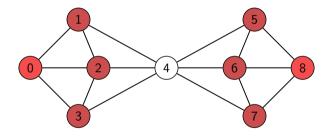


• Exemplo: Qual o vértice mais distante do conjuto de vértices {0, 8}?



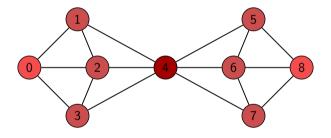
4 de Setembro de 2020

• Exemplo: Qual o vértice mais distante do conjuto de vértices {0, 8}?



• Os vértices 1, 2, 3, 5, 6 e 7 estão a uma distância 1 das nossas fontes

• Exemplo: Qual o vértice mais distante do conjuto de vértices {0, 8}?



• O vértice 4 está a uma distância 2 das nossas fontes e é o vértice mais distante.

Exercício Resolvido: Fire

#### Exercício Resolvido: Fire

• BFS Multisource (código completo)

```
void bfs ms(vector<pair<int, int>> mult s){
        queue<pair<int, int>> q;
2
        for(auto s: mult_s) q.push(s), vis[s.f][s.s]=1, dist[s.f][s.s]=0;
3
4
        while(!q.empty()){
5
            pair<int, int> v = q.front(); q.pop();
6
            for(int k=0: k<4: k++){</pre>
7
                pair<int, int> u(v.f+mov[k].f, v.s+mov[k].s);
8
                if(val(u))
9
                     q.push(u), vis[u.f][u.s]=1, dist[u.f][u.s]=dist[v.f][v.s]+1;
10
11
12
13
```

#### Material

- Lista de Exercícios ("BFS")
- Tutorial de BFS CP-algorithms
- Aula Erik Demaine

4 de Setembro de 2020