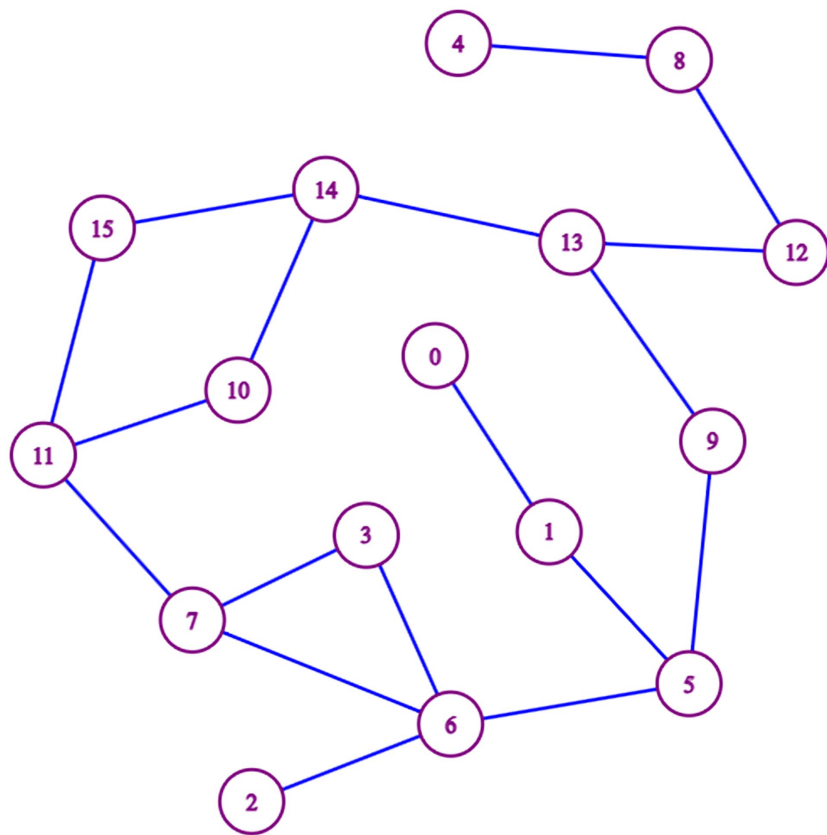
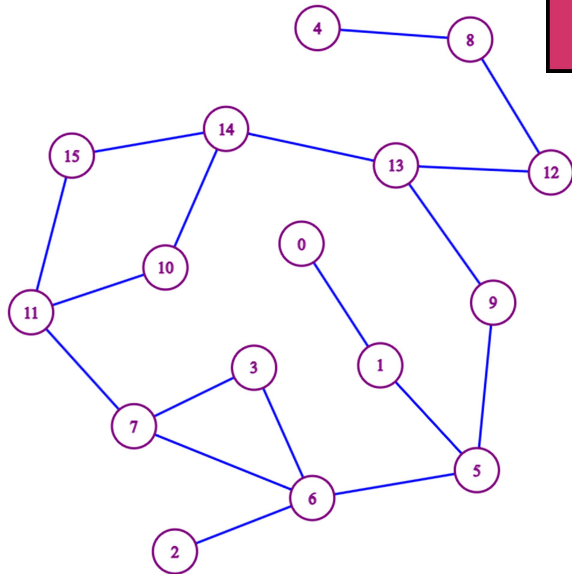


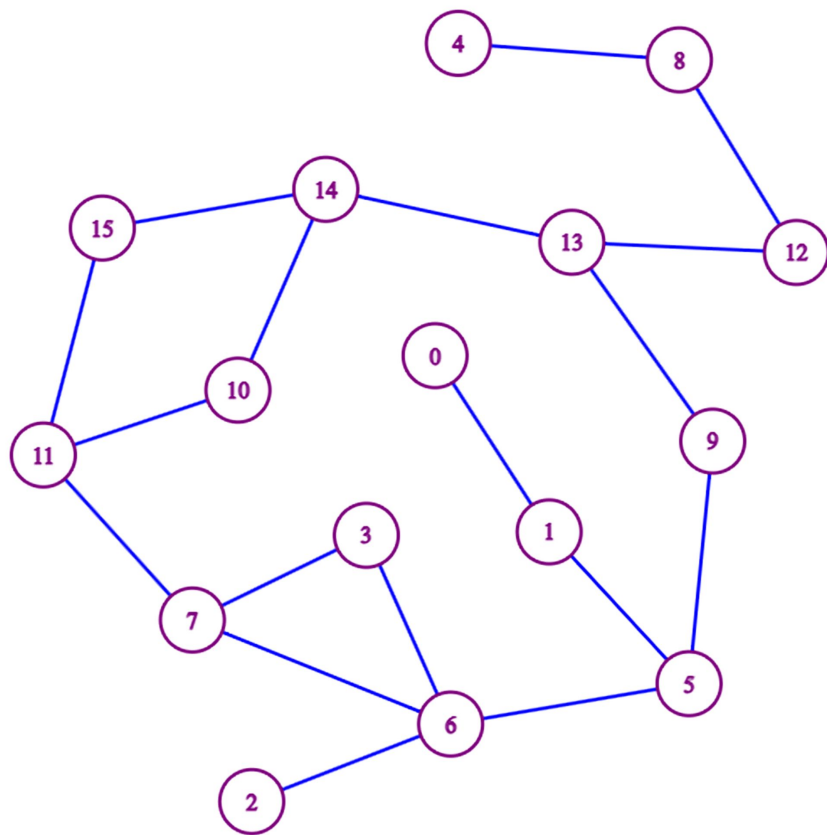
# Algoritmos de grafos



Grafos são compostos por  
vértices/nós e arestas

0	1	2	3
4	5	6	7
8	9	10	11
12	13	14	15





Problema fundamental:

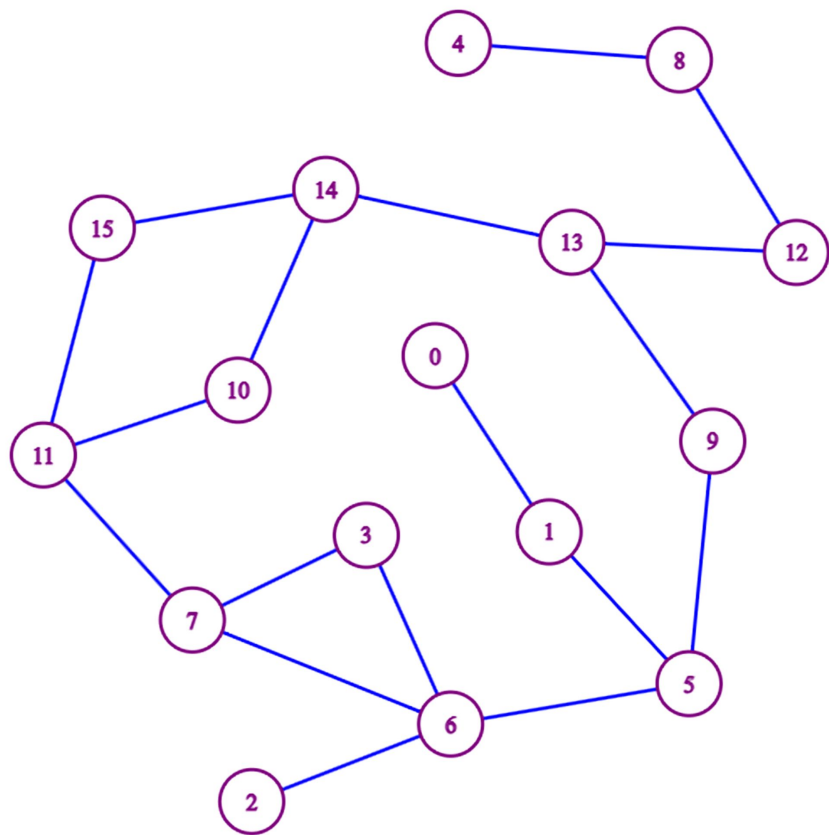
Saber andar por um grafo!

Pra resolver isso, precisamos botar  
o gráfico dentro do robô...

---



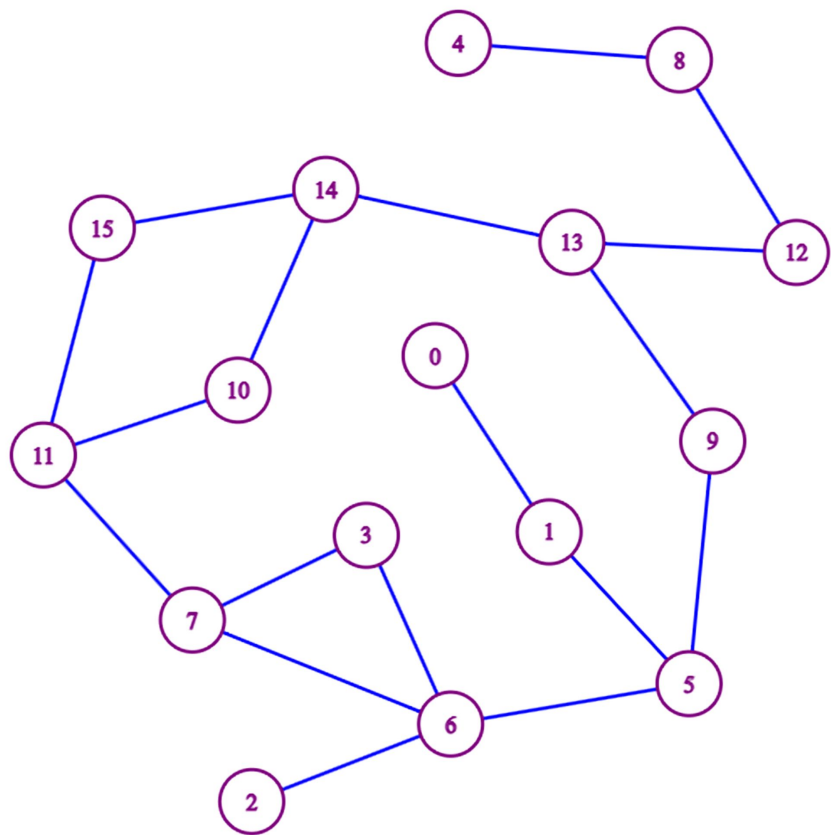
Como construir um grafo?



Armazenamos as arestas numa  
**lista de listas** (matriz), vizinhos:

0	1		
1	0	5	
2	6		
3	6	7	
4	8		
5	1	6	9

Por exemplo: `vizinhos[7]` dá a  
lista de vizinhos do 7



Essa representação basta!

---

	0	1	2	3
0	(0, 0)	(1, 0)	(2, 0)	(3, 0)
1	(0, 1)	(1, 1)	(2, 1)	(3, 1)
2	(0, 2)	(1, 2)	(2, 2)	(3, 2)
3	(0, 3)	(1, 3)	(2, 3)	(3, 3)

Para o caso em que o grafo na verdade representa um labirinto, representamos os nós como coordenadas,  $(i, j)$ .

NB! a gente não precisa armazenar o nome do próprio tile! Basta saber que, no mapa (matriz), ele é acessado na coordenada  $(i, j)$ .

Ah! não importa se a primeira coordenada é horizontal ou vertical, desde que sejamos consistentes.



$di = 1, dj = 0$

+i	0	1	2	3
0	1	0	1	0
1	0	1	1	0
2	0	0	1	0
3	1	1	1	0

$di = 0, dj = -1$

-j	0	1	2	3
0	0	0	0	0
1	0	1	1	1
2	1	1	0	1
3	1	1	1	1

-i	0	1	2	3
0	0	1	0	1
1	0	0	1	1
2	0	0	0	1
3	0	1	1	1

$di = -1, dj = 0$

+j	0	1	2	3
0	0	1	1	1
1	1	1	0	1
2	1	1	1	1
3	0	0	0	0

$di = 0, dj = 1$


Para armazenar as conexões entre os tiles, podemos usar várias **matrizes empilhadas!**

Declaramos um `grafo[i][j][di][dj]`, que registra se o nó  $(i, j)$  está ligado ao que está em  $(i + di, j + dj)$ .

Sim, vamos usar índices negativos! Para isso, declaramos a matriz com 3 níveis em  $di$  e  $dj$  (o  $[-1]$  vai ser equivalente a  $[2]$ , nesse caso)

Na prática, você não precisa visualizar a matriz (até porque ela tem 4 dimensões!). Pense como se fosse uma função!

	0	1	2
0			
1			
2			
3			

	0	1	2	3
0				
1				
2				
3				

Já sabemos que estrutura de dados montar! Agora precisamos coletar os dados pra ela.

No labirinto, o robô começa em um lugar arbitrário, numa posição arbitrária. Ele é essa setinha desenhada.

Ah! Um treco que vai auxiliar nossas contas são as seguintes listas:

$$dx = [1, 0, -1, 0]$$
$$dy = [0, -1, 0, 1]$$

	0	1	2	3
0				
1				
2			→	
3				

$dx = [1, 0, -1, 0]$

$dy = [0, -1, 0, 1]$

Sempre que quisermos guardar o que o robô viu em sua frente, vamos usar

$di = dx[0]$  e  $dj = dy[0]$ .

Se quisermos guardar o que ele viu na esquerda,

$di = dx[1]$  e  $dj = dy[1]$ .

Atrás, o 2, e na direita o 3.

Isso **garante** que quando fizermos  $i+di$  e  $j+dj$ , vai ficar nas posições certinhas.

	0	1	2	3
0				
1				
2			→	
3				

$dx = [1, 0, -1, 0]$

$dy = [0, -1, 0, 1]$

Exemplo: Na posição ilustrada, o robô lê:

Para frente:

```
grafo[2][2][dx[0]][dy[0]]
== grafo[2][2][1][0] = 1
```

Para esquerda:

```
grafo[2][2][dx[1]][dy[1]]
== grafo[2][2][0][-1] = 0
```

Mas, se sabemos que (2, 2) não conecta com (2, 1), podemos atualizar `grafo[2][1]` (as marcações do vizinho) também!

	0	1	2	3
0				
1				
2			→	
3				

$dx = [1, 0, -1, 0]$

$dy = [0, -1, 0, 1]$

Então, escrevemos:

`grafo[2][1][0][1] = 0`

Em geral, a atualização do vizinho na direção  $k$  fica assim:

$vi = i + dx[k]$

$vj = j + dx[k]$

$vdi = dx[(k + 2) \% 4]$

$vdj = dy[(k + 2) \% 4]$

`grafo[vi][vj][vdi][vdj] = 0 ou 1,`  
dependendo se tiver uma parede ou não.

Usamos  $k+2$  para ir pra direção oposta ao tile atual, e  $\%4$  pra ciclar o índice de volta pro começo se o oposto estiver antes

$di = 1, dj = 0$

+i	0	1	2	3
0				
1				
2		0	1	
3				

$di = 0, dj = -1$

-j	0	1	2	3
0				
1				
2			0	
3			1	

-i	0	1	2	3
0				
1				
2			0	1
3				

$di = -1, dj = 0$

+j	0	1	2	3
0				
1			0	
2			1	
3				

$di = 0, dj = 1$

$dx = [1, 0, -1, 0]$   
 $dy = [0, -1, 0, 1]$

Finalmente, após olhar para **todas as 4 direções**, as matrizes atualizadas ficam como está à esquerda.

Na prática, pode ser que seu robô olhe só para 3 direções. Tá tudo bem, uma hora ele vai completar o mapinha.

Visualizar tudo isso acontecendo é muito difícil, mas **fica mais fácil se você abstrair todos os desenhinhos** e pensar só nas coordenadas, sem se preocupar com a orientação delas (isto é, focar no código).

No fim das contas, o importante é ser consistente nas suas convenções.

	0	1	2	3
0				
1				
2				↑
3				

$dx = [1, 0, -1, 0]$

$dy = [0, -1, 0, 1]$

Ah, não, o robô girou! Agora as convenções de  $dx[0]$ ,  $dy[0] \rightarrow$  frente, etc., foram por água abaixo! Por exemplo,  $dx[0]$  e  $dy[0]$  agora correspondem à direita do robô!

Na verdade é bem simples de resolver:

A gente rotaciona o  $dx$  e o  $dy$  também!

$dx: [1, 0, -1, 0] \rightarrow [0, -1, 0, 1]$

$dy: [0, -1, 0, 1] \rightarrow [-1, 0, 1, 0]$

Fazendo isso, atualizações feitas com os sensores vão cair nas posições certas da matriz e a convenção se mantém.

	0	1	2	3
0				
1				
2				↑
3				

$dx = [0, -1, 0, 1]$

$dy = [-1, 0, 1, 0]$

Exemplo: Na posição ilustrada, o robô lê:

Para frente:

```
grafo[3][2][dx[0]][dy[0]]  
== grafo[3][2][0][-1] = 1
```

Para esquerda:

```
grafo[3][2][dx[1]][dy[1]]  
== grafo[3][2][-1][0] = 1
```

Também atualizamos os vizinhos da  
mesma forma de antes, **como se nada  
tivesse acontecido**.



$di = 1, dj = 0$

+i	0	1	2	3
0				
1				
2		0	1	0
3				

$di = 0, dj = -1$

-j	0	1	2	3
0				
1				
2			0	1
3			1	1

-i	0	1	2	3
0				
1				
2			0	1
3				

$di = -1, dj = 0$

+j	0	1	2	3
0				
1			0	1
2			1	1
3				

$di = 0, dj = 1$

$dx = [0, -1, 0, 1]$

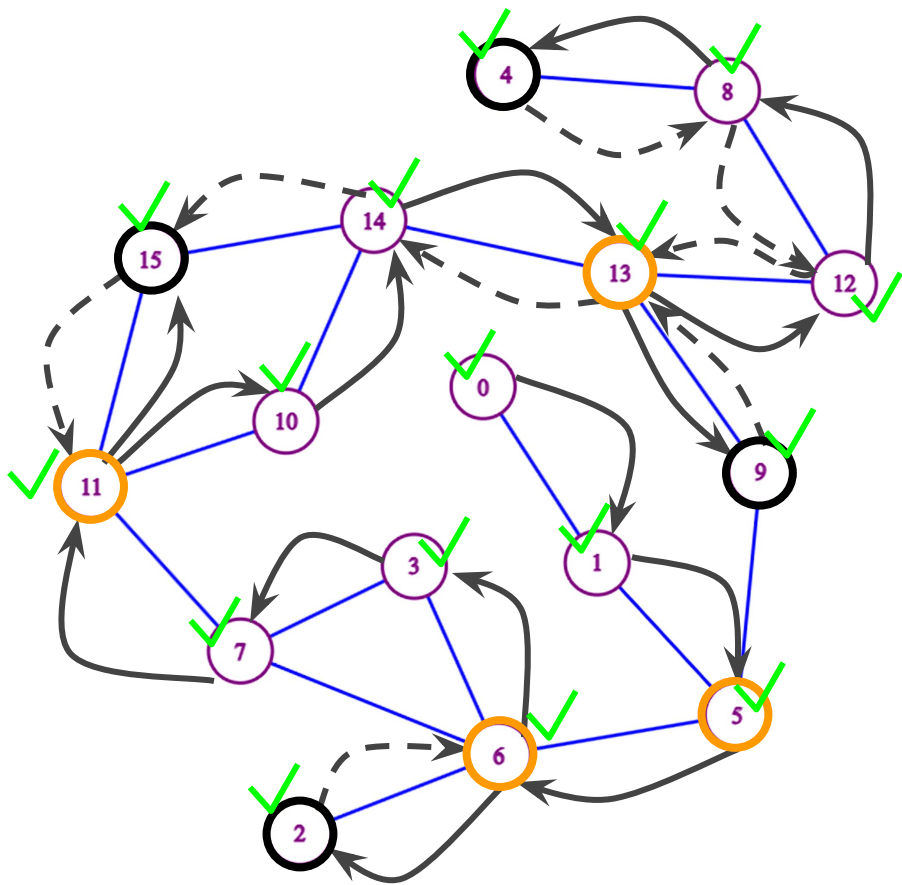
$dy = [-1, 0, 1, 0]$

Após olhar para todas as 4 direções, as matrizes atualizadas ficam como está à esquerda.

Note que existe um pouco de sobreposição (p.ex. ele confirmou que não existia uma parede com o (2, 2) ), mas isso não tem problema.

E, assim, o robô consegue ir registrando o labirinto que ele enxerga. Agora, a gente precisa ver algoritmos pra ele **andar pelo labirinto usando os registros que ele já fez!**

# Depth-First Search (DFS)

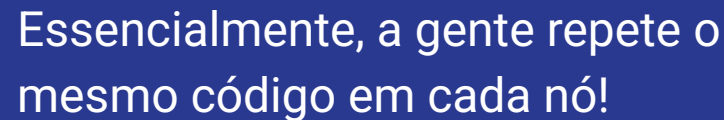


A DFS é uma busca em profundidade: ela **toma o primeiro caminho que acha e vai até o fundo.**

Quando ela tá numa bifurcação, toma qualquer caminho e segue.

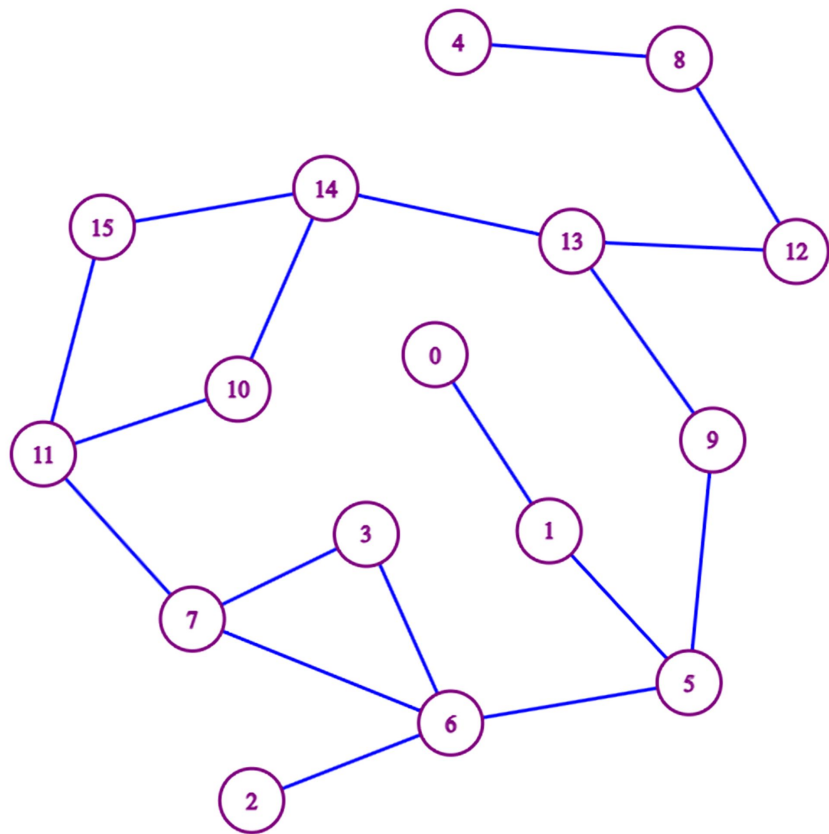
Quando chega numa ponta, volta pra bifurcação mais recente.

---



- É uma **recursão**!





O código, finalmente:

```
def dfs(atual):  
    marc.append(atual)  
  
    for vizinho in vizinhos[atual]:  
        if vizinho not in marc:  
            dfs(vizinho)
```