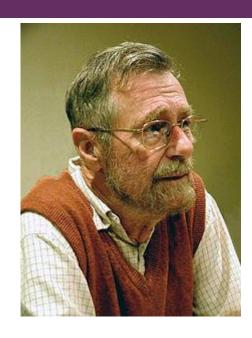
# ALGORITMOS EM GRAFOS

CAMINHAMENTOS ALGORITMO DE DIJKSTRA

Prof. João Caram

PUC MINAS CIÊNCIA DA COMPUTAÇÃO

- Algoritmos, grafos, linguagens de programação, compiladores, sistemas operacionais e distribuídos, programação concorrente...
- A pronúncia aproximada em português para Edsger Dijkstra é étsrrar déikstra.



- Baseado na busca em largura
- Encontra a menor distância entre dois vértices de um grafo ponderado (grafo com pesos)
  - Encontra o menor caminho entre um vértice v<sub>i</sub> e todos os demais vértices do grafo

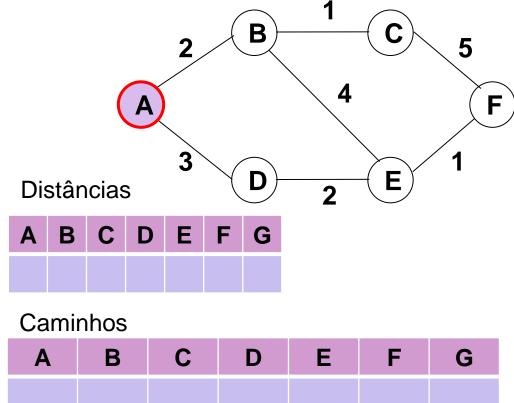
- Define um vértice de origem v<sub>o</sub>
- Utiliza um vetor de distâncias a partir de v<sub>o</sub>
- Utiliza um vetor de caminhos a partir de v<sub>o</sub>
- Utiliza um vetor de vértices não visitados do grafo

- Inicializações do algoritmo
  - $d[v_0] = 0$
  - Se existe  $a[v_o, v_i], d[v_i] = peso(v_o, v_i)$ 
    - Inserir v<sub>o</sub>- v<sub>i</sub> no vetor de caminhos

Se não existe a[v₀, vᵢ], d[vᵢ] = max\_value

- (1) Inicializações
- Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for NULO, termine o algoritmo
- (3)Marcar x como visitado
- **(4)** Para cada vizinho i não visitado de x se  $d(V_0,x)$  + aresta(x,i) <  $d(V_0, i)$ 
  - faça
  - (i)  $d(V_0, i) = d(V_0, x) + aresta(x,i)$
  - (ii) c(i) = c(x) + i
- (5)Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)

Caminhos B D Ε G

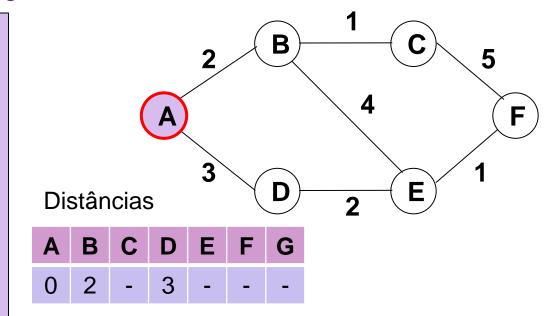


G

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for NULO, termine o algoritmo
- (3) Marcar x como visitado
- (4) Para cada vizinho i não visitado de x

se  $d(V_0,x)$  + aresta(x,i) <  $d(V_0, i)$ 

- (i)  $d(V_0, i) = d(V_0, x) + aresta(x,i)$
- (ii) C(i) = C(x) + i
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)



| Α | В  | С | D  | Е | F | G |
|---|----|---|----|---|---|---|
| Α | AB |   | AD |   |   |   |

G

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for

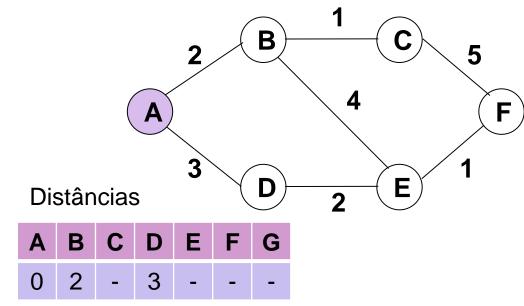
NULO, termine o algoritmo

- (3) Marcar x como visitado
- (4) Para cada vizinho i não visitado de x

se  $d(V_0,x)$  + aresta(x,i) <  $d(V_0,i)$ 

- (i)  $d(V_0, i) = d(V_0, x) + aresta(x,i)$
- (ii) C(i) = C(x) + i
- (5) Se existirem vértices não

visitados voltar para o passo (2)



| Α | В  | С | D  | E | F | G |
|---|----|---|----|---|---|---|
| Α | AB |   | AD |   |   |   |

G

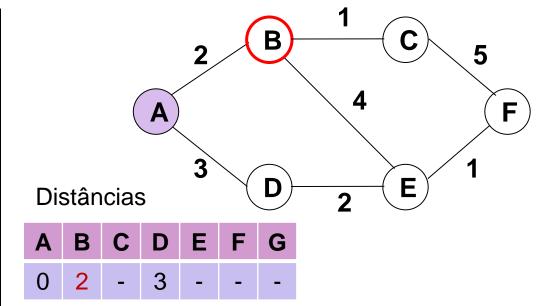
- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for

NULO, termine o algoritmo

- (3) Marcar x como visitado
- (4) Para cada vizinho i não visitado de x

se  $d(V_0,x)$  + aresta(x,i) <  $d(V_0,i)$  faça

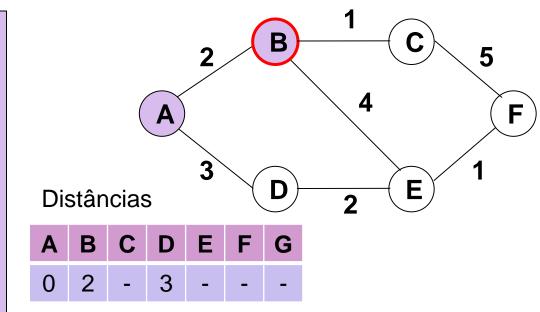
- (i)  $d(V_0, i) = d(V_0, x) + aresta(x,i)$
- (ii) C(i) = C(x) + i
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)



| Α | В  | С | D  | Е | F | G |
|---|----|---|----|---|---|---|
| Α | AB |   | AD |   |   |   |

G

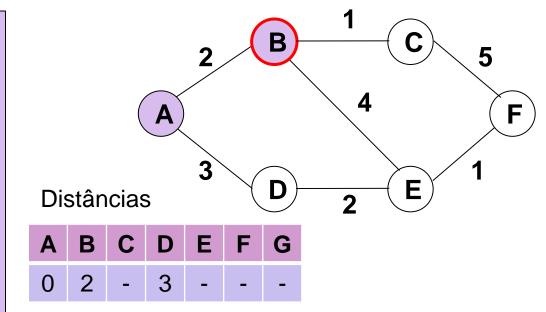
- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for NULO, termine o algoritmo
- (3) Marcar x como visitado
- (4) Para cada vizinho i não visitado de x
  - se  $d(V_0,x)$  + aresta(x,i) <  $d(V_0, i)$
  - (i)  $d(V_0, i) = d(V_0, x) + aresta(x,i)$
  - (ii) C(i) = C(x) + i
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)



| Α | В  | С | D  | Е | F | G |
|---|----|---|----|---|---|---|
| Α | AB |   | AD |   |   |   |

G

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for NULO, termine o algoritmo
- (3) Marcar x como visitado
- (4) Para cada vizinho i não visitado de x se  $d(V_0,x)$  + aresta(x,i) <  $d(V_0, i)$ 
  - faça
  - (i)  $d(V_0, i) = d(V_0, x) + aresta(x,i)$
  - (ii) c(i) = c(x) + i
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)



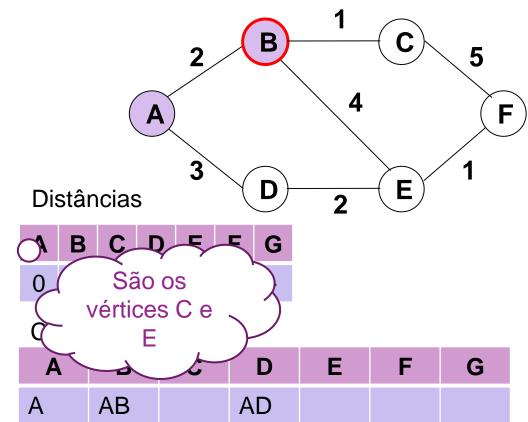
| Α | В  | С | D  | Е | F | G |
|---|----|---|----|---|---|---|
| Α | AB |   | AD |   |   |   |

G

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for NULO, termine o algoritmo
- (3) Marcar x como visitado
- (4) Para cada vizinho i não visitado de x

se  $d(V_0,x)$  + aresta(x,i) <  $d(V_0, i)$  faça

- (i)  $d(V_0, i) = d(V_0, x) + aresta(x,i)$
- (ii) c(i) = c(x) + i
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)

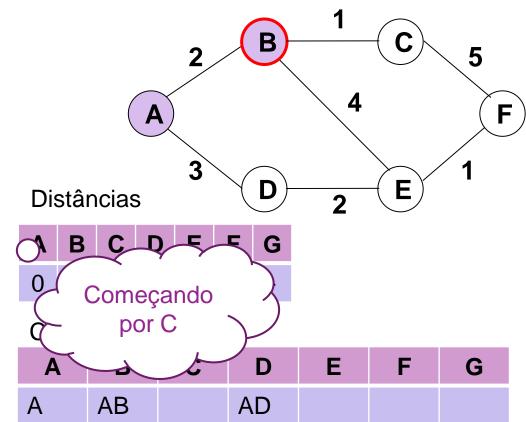


G

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for NULO, termine o algoritmo
- (3) Marcar x como visitado
- (4) Para cada vizinho i não visitado de x

se  $d(V_0,x)$  + aresta(x,i) <  $d(V_0, i)$ faça

- (i)  $d(V_0, i) = d(V_0, x) + aresta(x,i)$
- (ii) c(i) = c(x) + i
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)

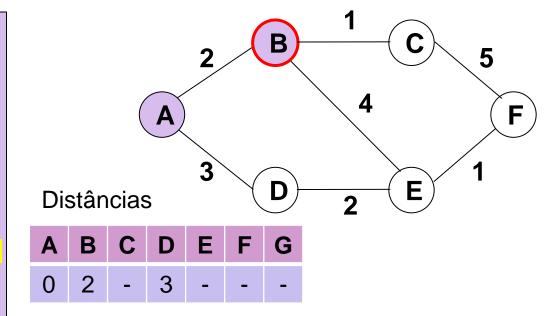


G

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for NULO, termine o algoritmo
- (3) Marcar x como visitado
- (4) Para cada vizinho i não visitado de x

se d(A,B) + aresta(B,C) < d(A,C)

- (i)  $d(V_0, i) = d(V_0, x) + aresta(x,i)$
- (ii) C(i) = C(x) + i
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)

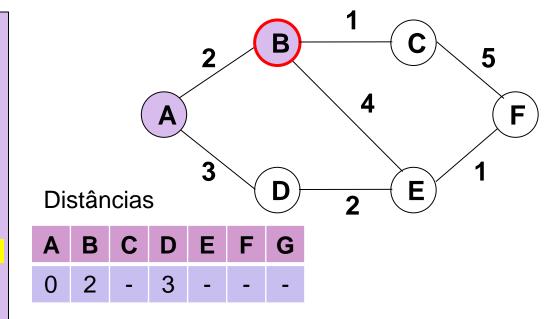


| Α | В  | С | D  | Е | F | G |
|---|----|---|----|---|---|---|
| Α | AB |   | AD |   |   |   |

- (1) Inicializações
- Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for NULO, termine o algoritmo
- (3)Marcar x como visitado
- **(4)** Para cada vizinho i não visitado de x

se d(A,B) + aresta(B,C) < d(A,C)faça

- (i) d(A, C) = d(A, B) +aresta(B,C) (ii) c(C) = c(B) + C
- Se existirem vértices não (5)
- visitados voltar para o passo (2) 15



#### Caminhos

| Α | В  | С | D  | E | F | G |
|---|----|---|----|---|---|---|
| Α | AB |   | AD |   |   |   |

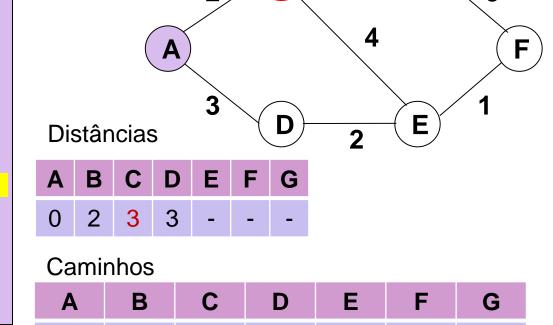
PUC Minas – Ciência da Computação – Algoritmos em Grafos – Prof. João Caram

G

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for NULO, termine o algoritmo
- (3) Marcar x como visitado
- (4) Para cada vizinho i não visitado de x

se d(A,B) + aresta(B,C) < d(A,C)faça

- (i) d(A, C) = d(A, B) + aresta(B,C)
  - (ii) c(C) = c(B) + C
- (5) Se existirem vértices não



B

visitados voltar para o passo (2)

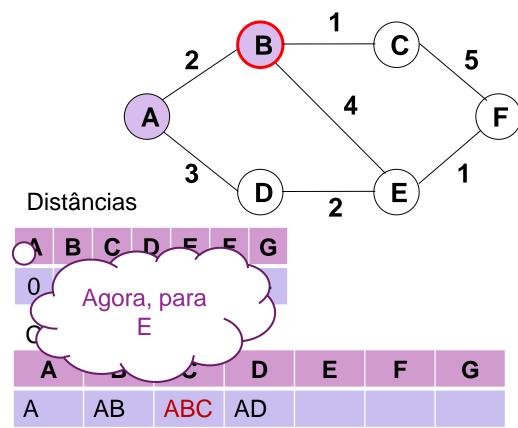
ABC AD

AB

Α

G)

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for NULO, termine o algoritmo
- (3) Marcar x como visitado
- (4) Para cada vizinho i não visitado de x se d(A,B) + aresta(B,C) < d(A,C)
  - faça
- (i) d(A, C) = d(A, B) + aresta(B,C)
- (ii) c(C) = c(B) + C
- (5) Se existirem vértices não
- visitados voltar para o passo (2)

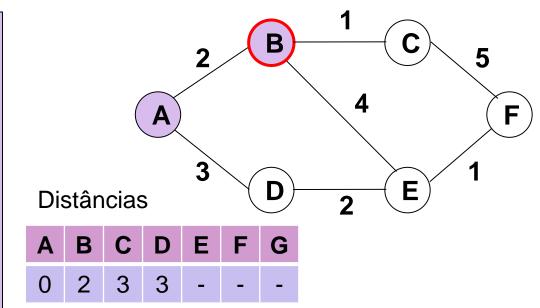


G

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for NULO, termine o algoritmo
- (3) Marcar x como visitado
- (4) Para cada vizinho i não visitado de x

se d(A,B) + aresta(B,E) < d(A,E)

- (i) d(A, E) = d(A, B) + aresta(B, E)
- (ii) c(E) = c(B) + E
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)



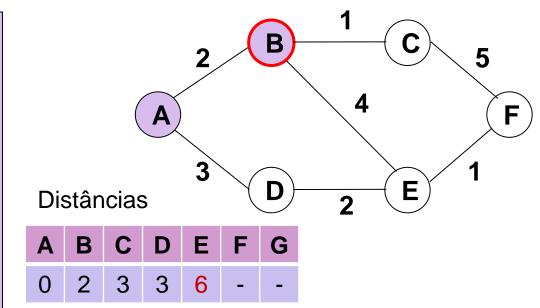
| Α | В  | С   | D  | Е | F | G |
|---|----|-----|----|---|---|---|
| Α | AB | ABC | AD |   |   |   |

G

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for NULO, termine o algoritmo
- (3) Marcar x como visitado
- (4) Para cada vizinho i não visitado de x

se d(A,B) + aresta(B,E) < d(A,E)faça

- (i) d(A, E) = d(A, B) + aresta(B, E)
- (ii) c(E) = c(B) + E
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)



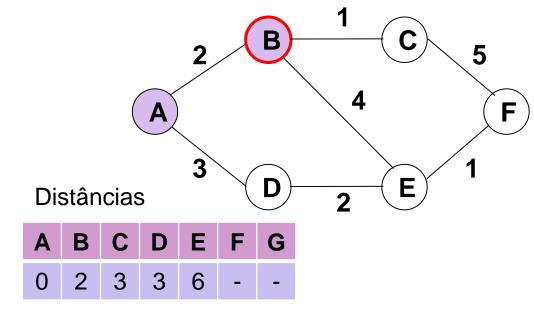
| Α | В  | С   | D  | Е   | F | G |
|---|----|-----|----|-----|---|---|
| Α | AB | ABC | AD | ABE |   |   |

G

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for NULO, termine o algoritmo
- (3) Marcar x como visitado
- (4) Para cada vizinho i não visitado de x

se  $d(V_0,x)$  + aresta(x,i) <  $d(V_0, i)$ 

- (i)  $d(V_0, i) = d(V_0, x) + aresta(x,i)$
- (ii) c(i) = c(x) + i
- Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)



#### Caminhos

| Α | В  | С   | D  | E   | F | G |
|---|----|-----|----|-----|---|---|
| Α | AB | ABC | AD | ABE |   |   |

(5)

G

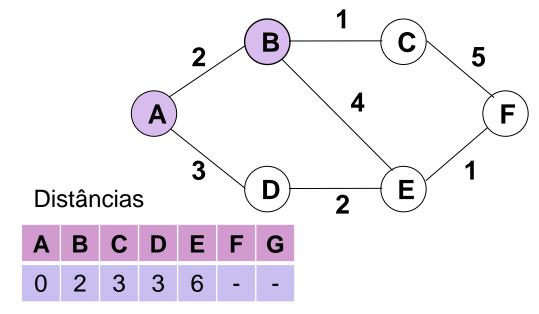
- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for

NULO, termine o algoritmo

- (3) Marcar x como visitado
- (4) Para cada vizinho i não visitado de x

se  $d(V_0,x)$  + aresta(x,i) <  $d(V_0, i)$  faça

- (i)  $d(V_0, i) = d(V_0, x) + aresta(x,i)$
- (ii) C(i) = C(x) + i
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)



| Α | В  | С   | D  | Е   | F | G |
|---|----|-----|----|-----|---|---|
| Α | AB | ABC | AD | ABE |   |   |

G

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for

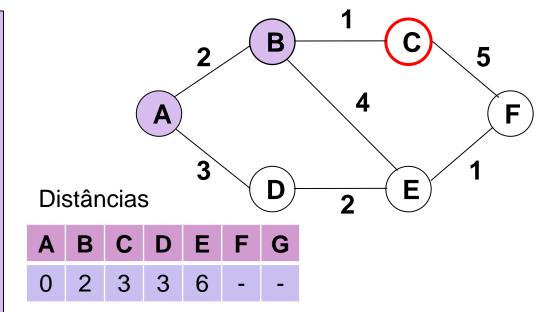
NULO, termine o algoritmo

- (3) Marcar x como visitado
- (4) Para cada vizinho i não visitado

de x se  $d(V_0,x)$  + aresta(x,i) <  $d(V_0, i)$ 

faça

- (i)  $d(V_0, i) = d(V_0, x) + aresta(x,i)$
- (ii) c(i) = c(x) + i
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)



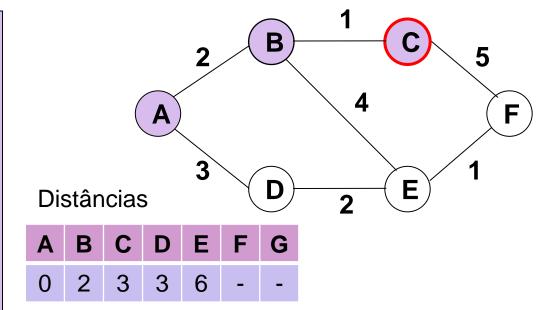
| Α | В  | С   | D  | Е   | F | G |
|---|----|-----|----|-----|---|---|
| Α | AB | ABC | AD | ABE |   |   |

G

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for NULO, termine o algoritmo
- (3) Marcar x como visitado
- (4) Para cada vizinho i não visitado de x se d(V<sub>0</sub>,x) + aresta(x,i) < d(V<sub>0</sub>, i)

faça

- (i)  $d(V_0, i) = d(V_0, x) + aresta(x,i)$
- (ii) c(i) = c(x) + i
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)



| Α | В  | С   | D  | Е   | F | G |
|---|----|-----|----|-----|---|---|
| Α | AB | ABC | AD | ABE |   |   |

G

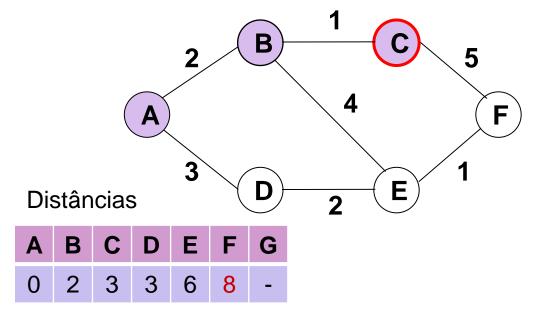
- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for NULO, termine o algoritmo
- (3) Marcar x como visitado
- (4) Para cada vizinho i não visitado de x

faça

(i)  $d(V_0, i) = d(V_0, x) + aresta(x,i)$ 

se  $d(V_0,x)$  + aresta(x,i) <  $d(V_0, i)$ 

- (ii) C(i) = C(x) + i
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)



Caminhos

| Α | В  | С   | D  | E   | F        | G |
|---|----|-----|----|-----|----------|---|
| Α | AB | ABC | AD | ABE | ABC<br>F |   |

24

G

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for NULO, termine o algoritmo
- (3) Marcar x como visitado
- (4) Para cada vizinho i não visitado de x

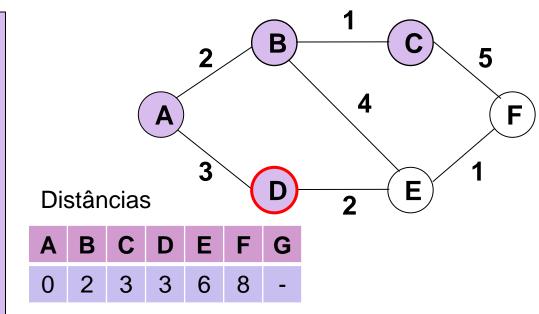
se  $d(V_0,x)$  + aresta(x,i) <  $d(V_0, i)$ 

(i)  $d(V_0, i) = d(V_0, x) + aresta(x,i)$ 

(ii) c(i) = c(x) + i

(5) Se existirem vértices não

visitados voltar para o passo (2)



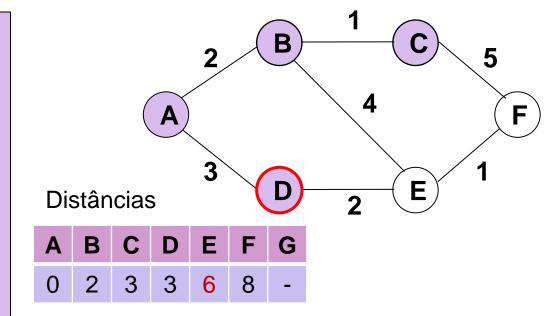
| não            | Α          | В       | С       | D            | E        | F   | G        |
|----------------|------------|---------|---------|--------------|----------|-----|----------|
| passo (2)      | Α          | AB      | ABC     | AD           | ABE      | ABC |          |
| PUC Minas – Ci | ênoia da C | σπραιας | ao Aige | /11tt1105 Ci | π Οιαίου | F   | oao oara |

G

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for NULO, termine o algoritmo
- (3) Marcar x como visitado
- (4) Para cada vizinho i não visitado de x se d(V<sub>0</sub>,x) + aresta(x,i) < d(V<sub>0</sub>, i)

faça

- (i)  $d(V_0, i) = d(V_0, x) + aresta(x,i)$
- (ii) c(i) = c(x) + i
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)



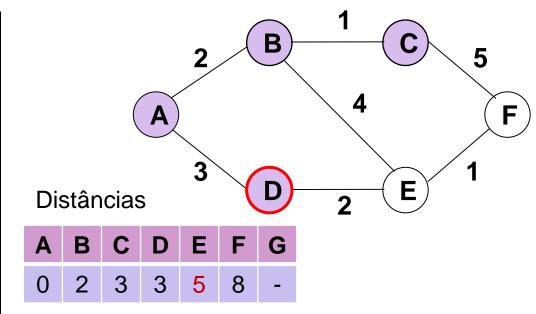
| Α | В  | С   | D  | Е   | F        | G |
|---|----|-----|----|-----|----------|---|
| Α | AB | ABC | AD | ABE | ABC<br>F |   |

G)

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for NULO, termine o algoritmo
- (3) Marcar x como visitado
- (4) Para cada vizinho i não visitado de x

se  $d(V_0,x)$  + aresta(x,i) <  $d(V_0, i)$ 

- (i)  $d(V_0, i) = d(V_0, x) + aresta(x,i)$
- (ii) c(i) = c(x) + i
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)



#### Caminhos

PUC Minas - Ciência da Jornputação

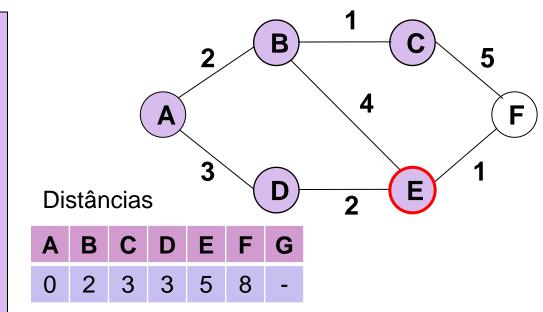
| Α | В  | С   | D  | Е   | F   | G |
|---|----|-----|----|-----|-----|---|
| Α | AB | ABC | AD | ADE | ABC |   |

G

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for NULO, termine o algoritmo
- (3) Marcar x como visitado
- (4) Para cada vizinho i não visitado de x

se  $d(V_0,x)$  + aresta(x,i) <  $d(V_0, i)$ 

- (i)  $d(V_0, i) = d(V_0, x) + aresta(x,i)$
- (ii) c(i) = c(x) + i
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)



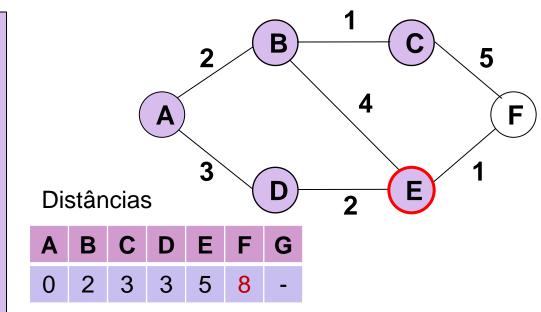
|   | Α | В  | С   | D  | Е          | F   | G |
|---|---|----|-----|----|------------|-----|---|
|   | Α | AB | ABC | AD | ADE        | ABC |   |
| â |   |    |     |    | II VAIGHVO | F   |   |

G

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for NULO, termine o algoritmo
- (3) Marcar x como visitado
- (4) Para cada vizinho i não visitado de x se d(V<sub>0</sub>,x) + aresta(x,i) < d(V<sub>0</sub>, i)

faça

- (i)  $d(V_0, i) = d(V_0, x) + aresta(x,i)$
- (ii) c(i) = c(x) + i
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)



| Α | В  | С   | D  | E   | F   | G |
|---|----|-----|----|-----|-----|---|
| А | AB | ABC | AD | ADE | ABC |   |

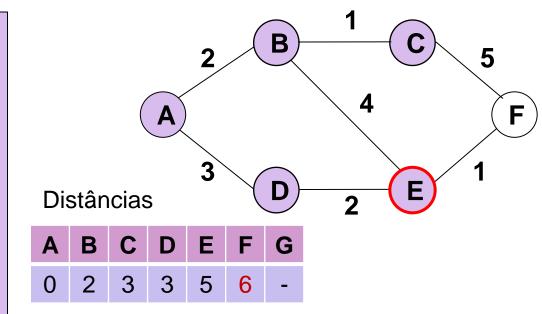
- (1) Inicializações
- Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for NULO, termine o algoritmo
- (3)Marcar x como visitado
- **(4)** Para cada vizinho i não visitado de x

faça

(i)  $d(V_0, i) = d(V_0, x) + aresta(x,i)$ 

se  $d(V_0,x)$  + aresta(x,i) <  $d(V_0, i)$ 

- (ii) c(i) = c(x) + i
- (5)Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)



#### Caminhos

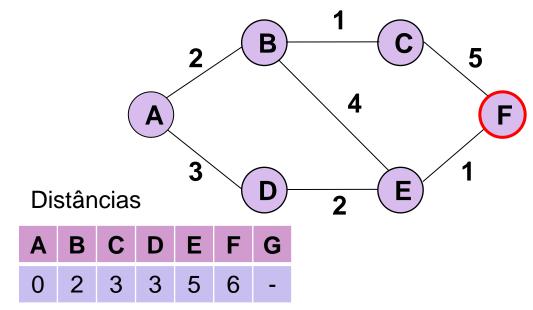
| não            | Α          | В         | С       | D            | Е        | F   | G         |
|----------------|------------|-----------|---------|--------------|----------|-----|-----------|
| passo (2)      | Α          | AB        | ABC     | AD           | ADE      | ADE |           |
| PUC Minas – Ci | ênoia aa c | νοπιραιας | ao Aige | /11ti1105 Ci | π Οιαίος | F   | oao oaral |

G

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for NULO, termine o algoritmo
- (3) Marcar x como visitado
- (4) Para cada vizinho i não visitado de x

se  $d(V_0,x)$  + aresta(x,i) <  $d(V_0, i)$ 

- (i)  $d(V_0, i) = d(V_0, x) + aresta(x,i)$
- (ii) c(i) = c(x) + i
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)



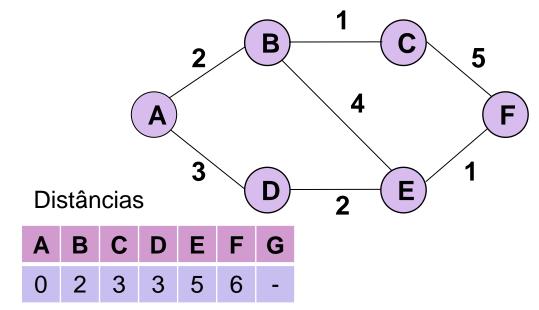
|   | Α | В  | С   | D  | E   | F   | G |
|---|---|----|-----|----|-----|-----|---|
|   | Α | AB | ABC | AD | ADE | ADE |   |
| â |   |    |     |    |     | F   |   |

G

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V<sub>0</sub> seja a menor conhecida. Se x for NULO, termine o algoritmo
- (3) Marcar x como visitado
- (4) Para cada vizinho i não visitado de x

se  $d(V_0,x)$  + aresta(x,i) <  $d(V_0, i)$ 

- (i)  $d(V_0, i) = d(V_0, x) + aresta(x,i)$
- (ii) c(i) = c(x) + i
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)



| Α | В  | С   | D  | E   | F        | G |
|---|----|-----|----|-----|----------|---|
| A | AB | ABC | AD | ADE | ADE<br>F |   |

### Dijkstra e movimentação de robôs

# OBRIGADO.

Dúvidas?