

TEORIA DE GRAFOS E COMPUTABILIDADE

CAMINHAMENTOS

ALGORITMO DE DIJKSTRA

Prof. Alexei Machado

Edsger Wybe Dijkstra (1930 – 2002)

2

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



https://pt.wikipedia.org/wiki/Edsger_Dijkstra

Algoritmo de Dijkstra

3

- Baseado na busca em largura
- Encontra a menor distância entre dois vértices de um grafo ponderado
 - *encontra o menor caminho entre um vértice v_i e todos os demais vértices do grafo*

Algoritmo de Dijkstra

4

- Definir um vértice de origem v_o
- Utiliza um vetor de distâncias a partir de v_o
- Utiliza um vetor de caminhos a partir de v_o
- Utiliza um vetor de vértices não visitados do grafo

É um algoritmo guloso que, gera uma solução ótima em tempo polinomial

Algoritmo de Dijkstra

TEMPO COMPUTACIONAL = $O(E + V \log(V))$

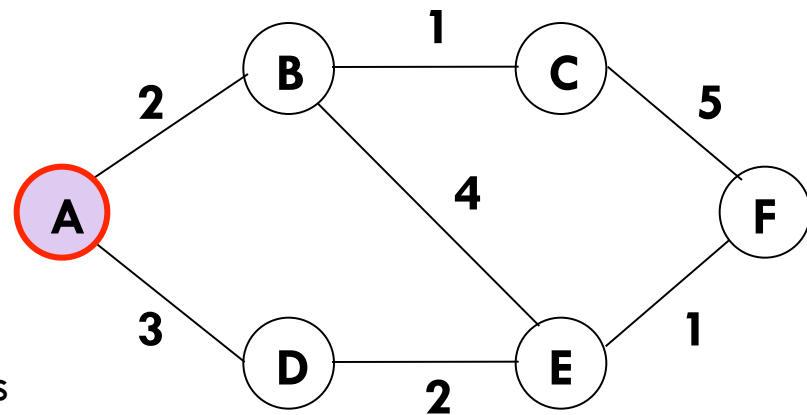
V = número de vértices E = número de arestas

5

- Inicializações do algoritmo
 - $d[v_o] = 0$
 - Se existe $a[v_o, v_i]$, $d[v_i] = \text{peso}(v_o, v_i)$
 - Inserir $v_o - v_i$ no vetor de caminhos
 - Se não existe $a[v_o, v_i]$, $d[v_i] = \text{max_value}$

Algoritmo de Dijkstra

G



Distâncias

A	B	C	D	E	F	G

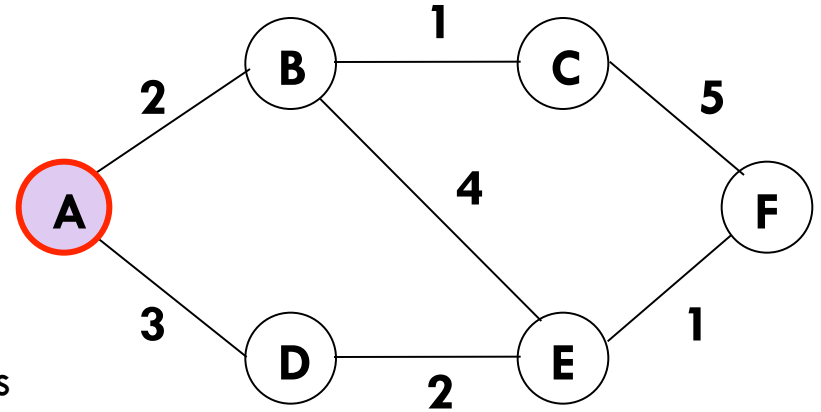
Caminhos

A	B	C	D	E	F	G

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i) < d(V_0, i)$
faça
 - (i) $d(V_0, i) = d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i)$
 - (ii) $c(i) = c(x) + i$
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)

Algoritmo de Dijkstra

G



Distâncias

A	B	C	D	E	F	G
0	2	-	3	-	-	-

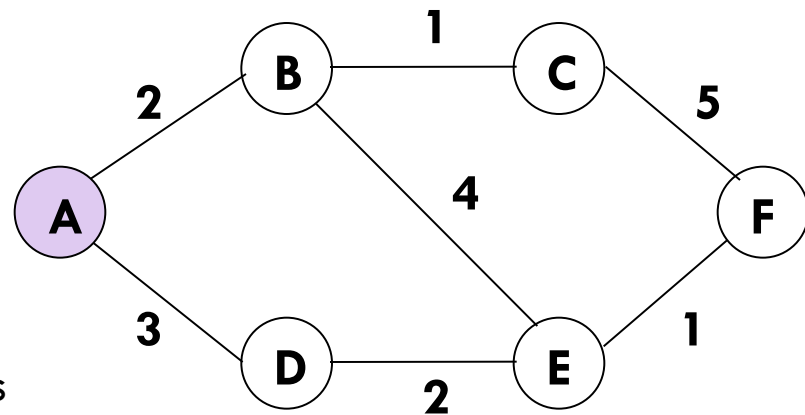
Caminhos

A	B	C	D	E	F	G
A	AB		AD			

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i) < d(V_0, i)$
 faça
 (i) $d(V_0, i) = d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i)$
 (ii) $c(i) = c(x) + i$
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)

Algoritmo de Dijkstra

G



Distâncias

A	B	C	D	E	F	G
0	2	-	3	-	-	-

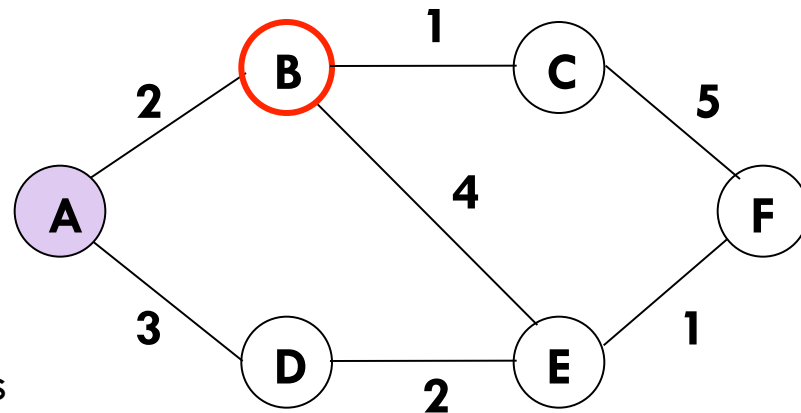
Caminhos

A	B	C	D	E	F	G
A	AB		AD			

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i) < d(V_0, i)$
faça
 - (i) $d(V_0, i) = d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i)$
 - (ii) $c(i) = c(x) + i$
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)

Algoritmo de Dijkstra

G



Distâncias

A	B	C	D	E	F	G
0	2	-	3	-	-	-

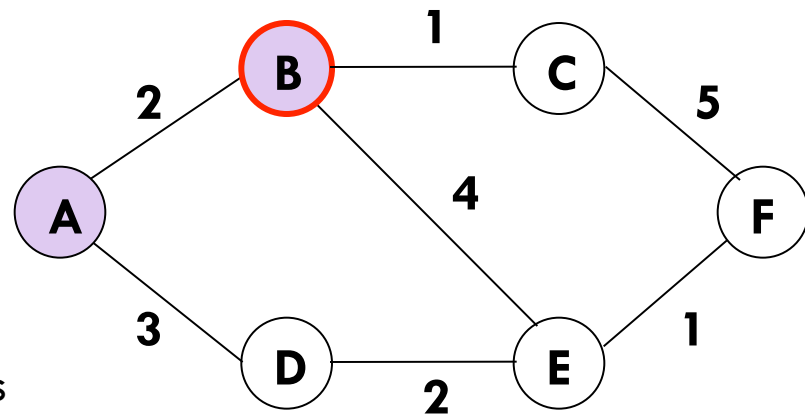
Caminhos

A	B	C	D	E	F	G
A	AB		AD			

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i) < d(V_0, i)$
faça
 - (i) $d(V_0, i) = d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i)$
 - (ii) $c(i) = c(x) + i$
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)

Algoritmo de Dijkstra

G



Distâncias

A	B	C	D	E	F	G
0	2	-	3	-	-	-

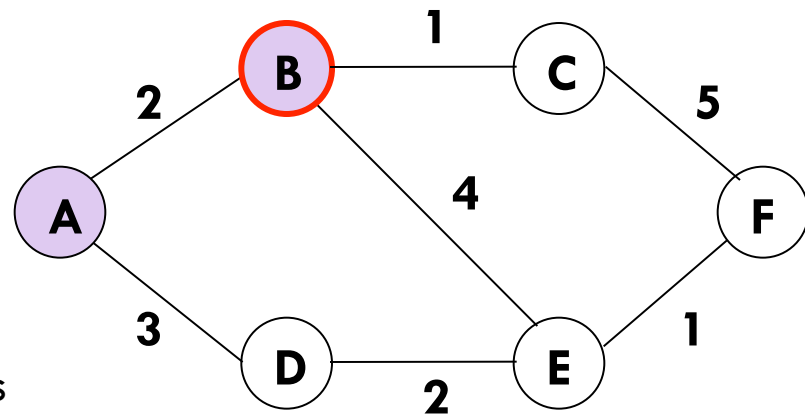
Caminhos

A	B	C	D	E	F	G
A	AB		AD			

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i) < d(V_0, i)$
faça
 - (i) $d(V_0, i) = d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i)$
 - (ii) $c(i) = c(x) + i$
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)

Algoritmo de Dijkstra

G



Distâncias

A	B	C	D	E	F	G
0	2	-	3	-	-	-

Caminhos

A	B	C	D	E	F	G
A	AB		AD			

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i) < d(V_0, i)$
faça
 - (i) $d(V_0, i) = d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i)$
 - (ii) $c(i) = c(x) + i$
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)

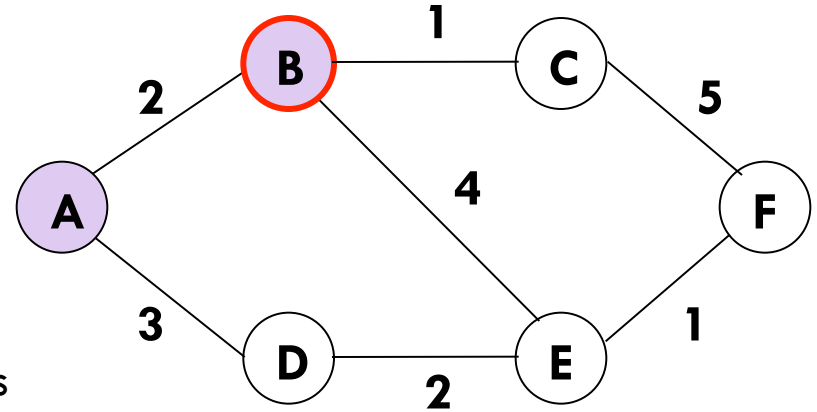
Algoritmo de Dijkstra

G

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i) < d(V_0, i)$ ○

faça

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



Distâncias

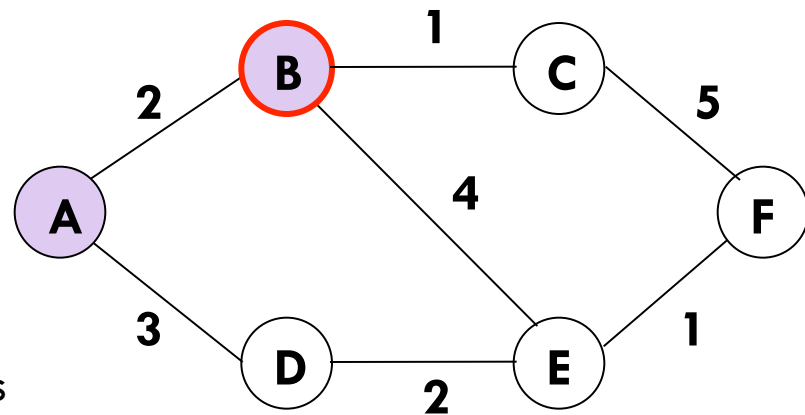
A	B	C	D	E	F	G
0						

São os
vértices C e E

A	B	C	D	E	F	G
A	AB		AD			

Algoritmo de Dijkstra

G



Distâncias

	A	B	C	D	E	F	G
A							
B							
C							
D							
E							
F							
G							

Começando
por C

	A	B	C	D	E	F	G
A		AB		AD			
B							
C							
D							
E							
F							
G							

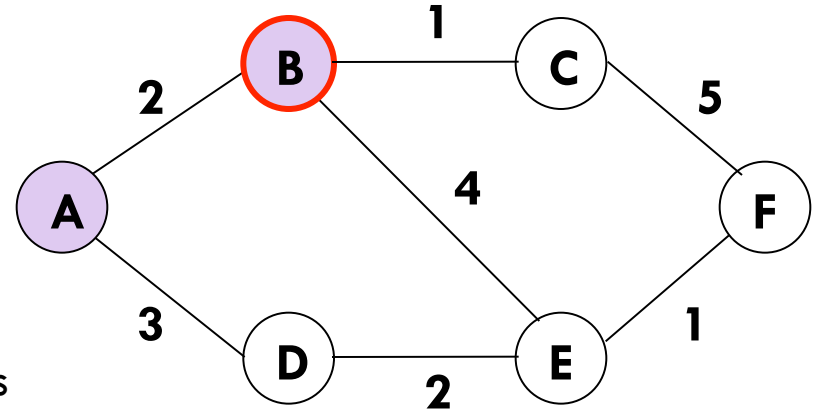
- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 seja a menor conhecida. Se x for NULO, termine o algoritmo
- (3) Marcar x como visitado
- (4) **Para** cada vizinho i não visitado de x se $d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i) < d(V_0, i)$ ○

faça

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

Algoritmo de Dijkstra

G



Distâncias

A	B	C	D	E	F	G
0	2	-	3	-	-	-

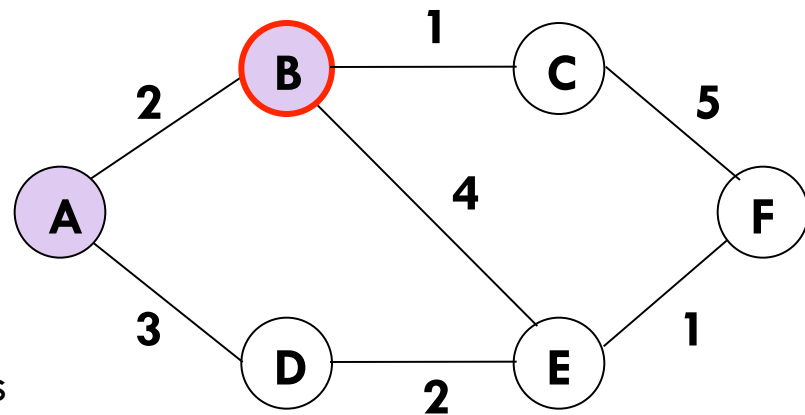
Caminhos

A	B	C	D	E	F	G
A	AB		AD			

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(A,B) + \text{aresta}(B,C) < d(A,C)$
faça
 - (i) $d(V_0, i) = d(V_0, x) + \text{aresta}(x,i)$
 - (ii) $c(i) = c(x) + i$
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)

Algoritmo de Dijkstra

G



Distâncias

A	B	C	D	E	F	G
0	2	-	3	-	-	-

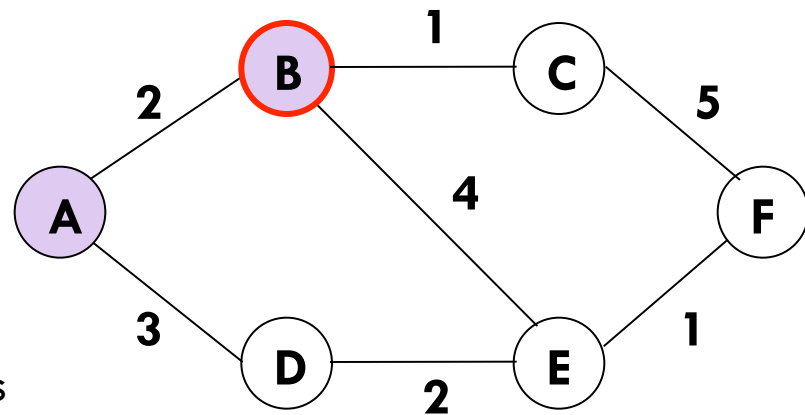
Caminhos

A	B	C	D	E	F	G
A	AB		AD			

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(A,B) + \text{aresta}(B,C) < d(A,C)$
faça
 - (i) $d(A, C) = d(A, B) + \text{aresta}(B,C)$
 - (ii) $c(C) = c(B) + C$
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)

Algoritmo de Dijkstra

G



Distâncias

A	B	C	D	E	F	G
0	2	3	3	-	-	-

Caminhos

A	B	C	D	E	F	G
A	AB	ABC	AD			

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(A,B) + \text{aresta}(B,C) < d(A,C)$
faça
 - (i) $d(A, C) = d(A, B) + \text{aresta}(B,C)$
 - (ii) $c(C) = c(B) + C$
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)

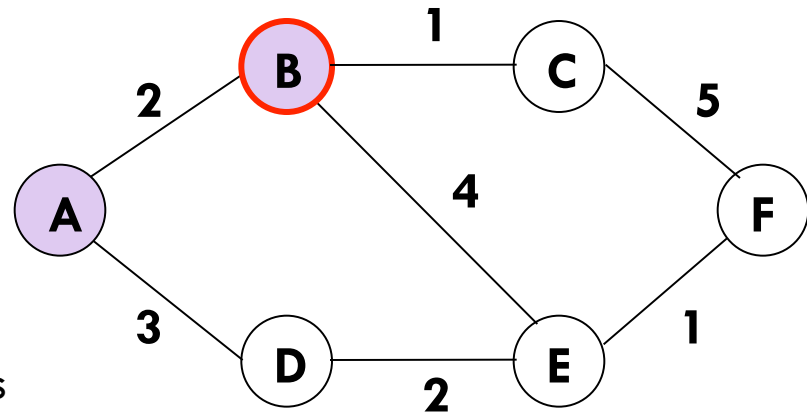
Algoritmo de Dijkstra

G

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(A, B) + \text{aresta}(B, C) < d(A, C)$

faça

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



Distâncias

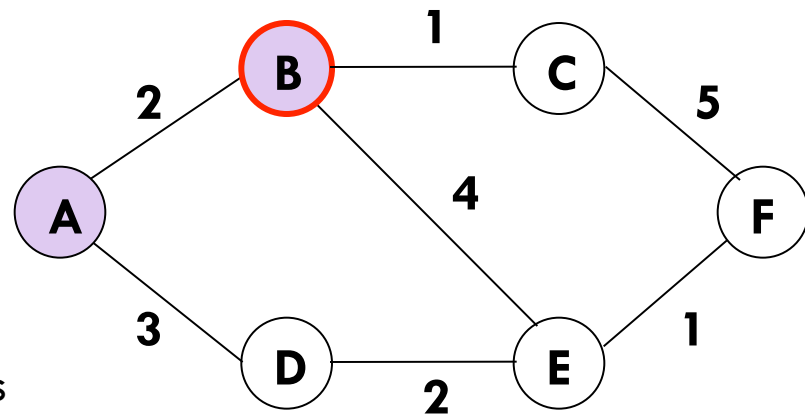
A	B	C	D	E	F	G
0						

Agora, para E

A	B	C	D	E	F	G
A	AB	ABC	AD			

Algoritmo de Dijkstra

G



Distâncias

A	B	C	D	E	F	G
0	2	3	3	-	-	-

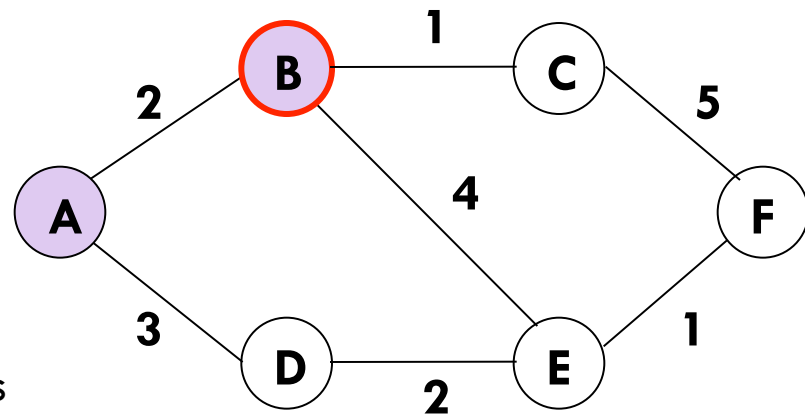
Caminhos

A	B	C	D	E	F	G
A	AB	ABC	AD			

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(A,B) + \text{aresta}(B,E) < d(A,E)$
faça
 - (i) $d(A, E) = d(A, B) + \text{aresta}(B,E)$
 - (ii) $c(E) = c(B) + E$
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)

Algoritmo de Dijkstra

G



Distâncias

A	B	C	D	E	F	G
0	2	3	3	6	-	-

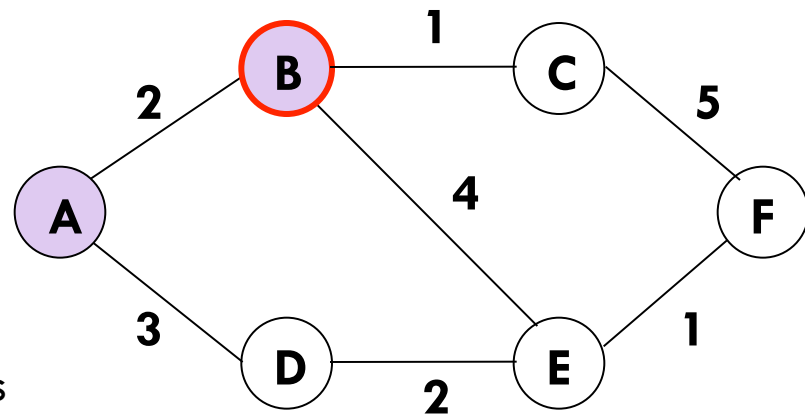
Caminhos

A	B	C	D	E	F	G
A	AB	ABC	AD	ABE		

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(A,B) + \text{aresta}(B,E) < d(A,E)$
faça
 - (i) $d(A, E) = d(A, B) + \text{aresta}(B,E)$
 - (ii) $c(E) = c(B) + E$
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)

Algoritmo de Dijkstra

G



Distâncias

A	B	C	D	E	F	G
0	2	3	3	6	-	-

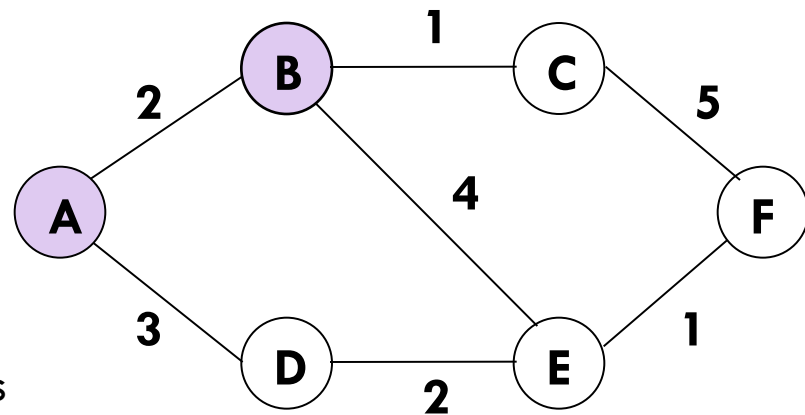
Caminhos

A	B	C	D	E	F	G
A	AB	ABC	AD	ABE		

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i) < d(V_0, i)$
faça
 - (i) $d(V_0, i) = d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i)$
 - (ii) $c(i) = c(x) + i$
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)

Algoritmo de Dijkstra

G



Distâncias

A	B	C	D	E	F	G
0	2	3	3	6	-	-

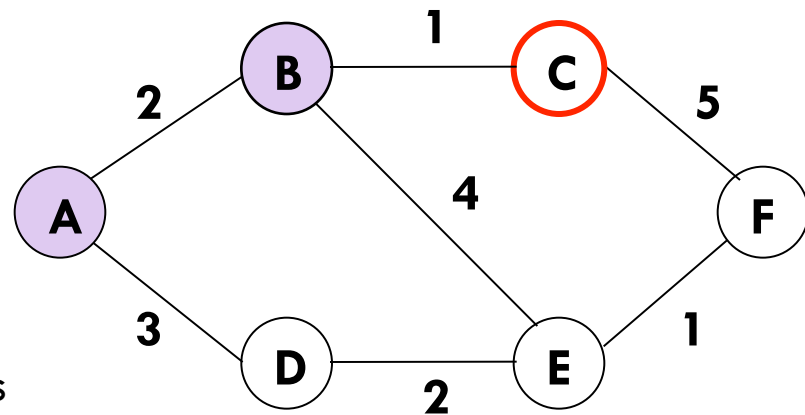
Caminhos

A	B	C	D	E	F	G
A	AB	ABC	AD	ABE		

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i) < d(V_0, i)$
faça
 - (i) $d(V_0, i) = d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i)$
 - (ii) $c(i) = c(x) + i$
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)

Algoritmo de Dijkstra

G



Distâncias

A	B	C	D	E	F	G
0	2	3	3	6	-	-

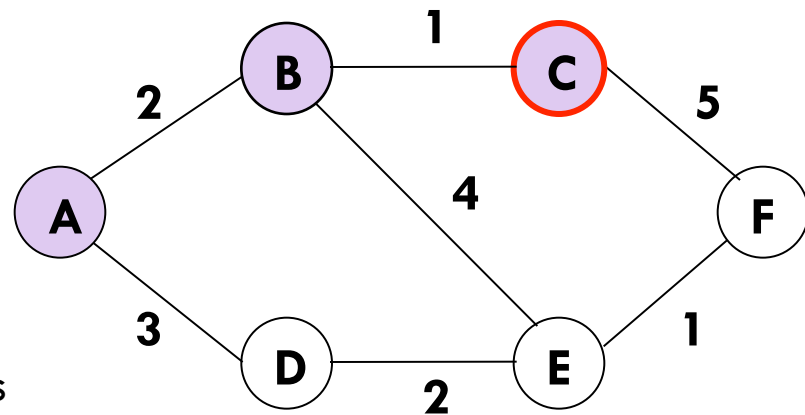
Caminhos

A	B	C	D	E	F	G
A	AB	ABC	AD	ABE		

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i) < d(V_0, i)$
faça
 - (i) $d(V_0, i) = d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i)$
 - (ii) $c(i) = c(x) + i$
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)

Algoritmo de Dijkstra

G



Distâncias

A	B	C	D	E	F	G
0	2	3	3	6	-	-

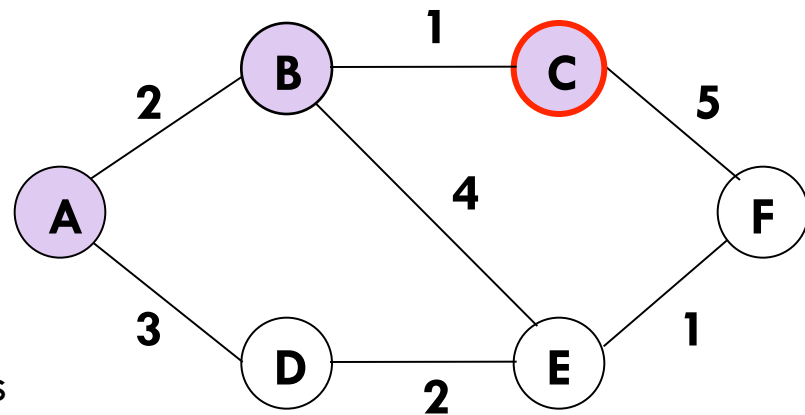
Caminhos

A	B	C	D	E	F	G
A	AB	ABC	AD	ABE		

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i) < d(V_0, i)$
faça
 - (i) $d(V_0, i) = d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i)$
 - (ii) $c(i) = c(x) + i$
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)

Algoritmo de Dijkstra

G



Distâncias

A	B	C	D	E	F	G
0	2	3	3	6	8	-

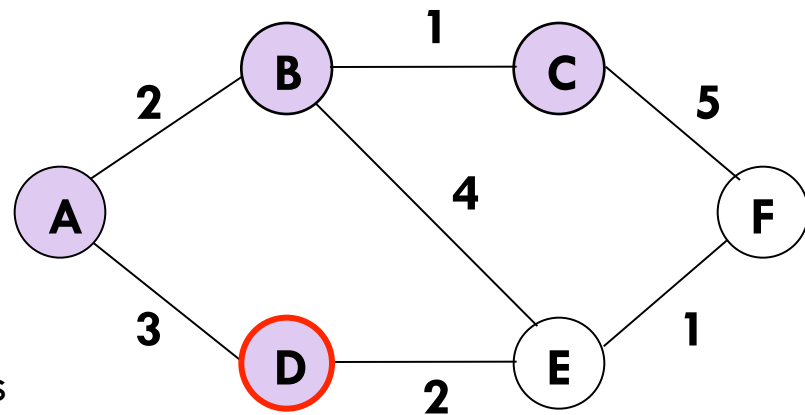
Caminhos

A	B	C	D	E	F	G
A	AB	ABC	AD	ABE	ABCF	

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i) < d(V_0, i)$
faça
 - (i) $d(V_0, i) = d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i)$
 - (ii) $c(i) = c(x) + i$
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)

Algoritmo de Dijkstra

G



Distâncias

A	B	C	D	E	F	G
0	2	3	3	6	8	-

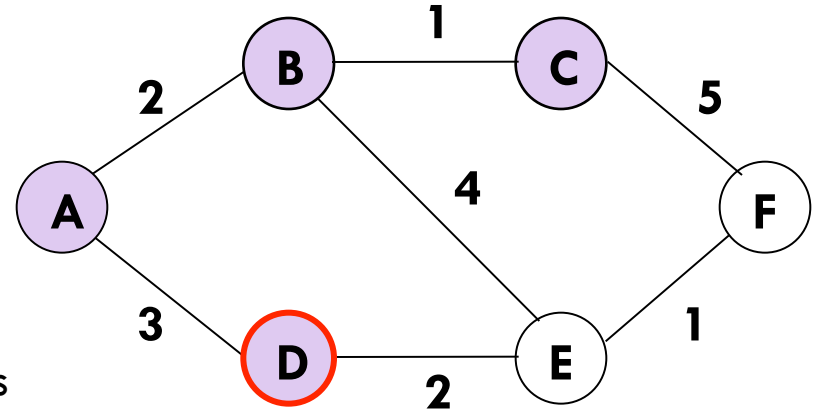
Caminhos

A	B	C	D	E	F	G
A	AB	ABC	AD	ABE	ABCF	

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i) < d(V_0, i)$
faça
 - (i) $d(V_0, i) = d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i)$
 - (ii) $c(i) = c(x) + i$
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)

Algoritmo de Dijkstra

G



Distâncias

A	B	C	D	E	F	G
0	2	3	3	6	8	-

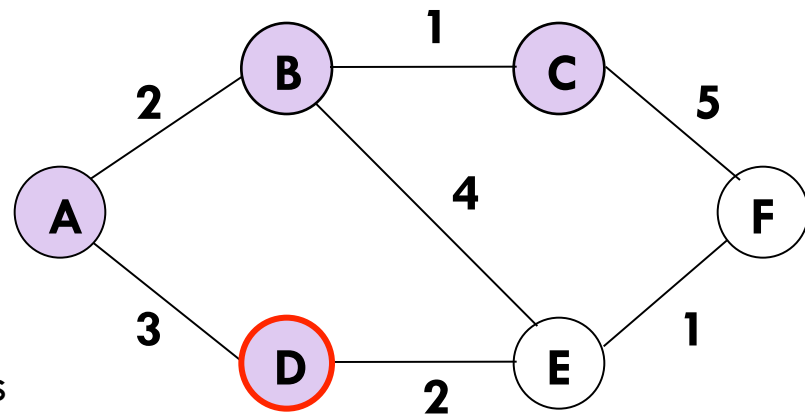
Caminhos

A	B	C	D	E	F	G
A	AB	ABC	AD	ABE	ABCF	

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i) < d(V_0, i)$
faça
 - (i) $d(V_0, i) = d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i)$
 - (ii) $c(i) = c(x) + i$
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)

Algoritmo de Dijkstra

G



Distâncias

A	B	C	D	E	F	G
0	2	3	3	5	8	-

Caminhos

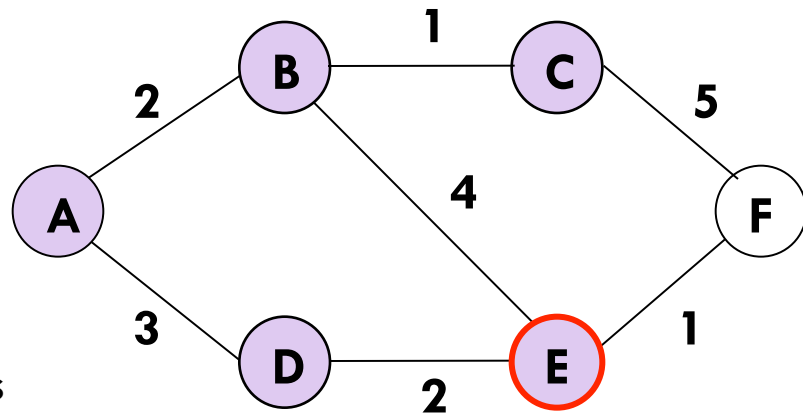
A	B	C	D	E	F	G
A	AB	ABC	AD	ADE	ABCF	

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i) < d(V_0, i)$
faça
 - (i) $d(V_0, i) = d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i)$
 - (ii) $c(i) = c(x) + i$
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)

Algoritmo de Dijkstra

G

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i) < d(V_0, i)$
 faça
 (i) $d(V_0, i) = d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i)$
 (ii) $c(i) = c(x) + i$
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)



Distâncias

A	B	C	D	E	F	G
0	2	3	3	5	8	-

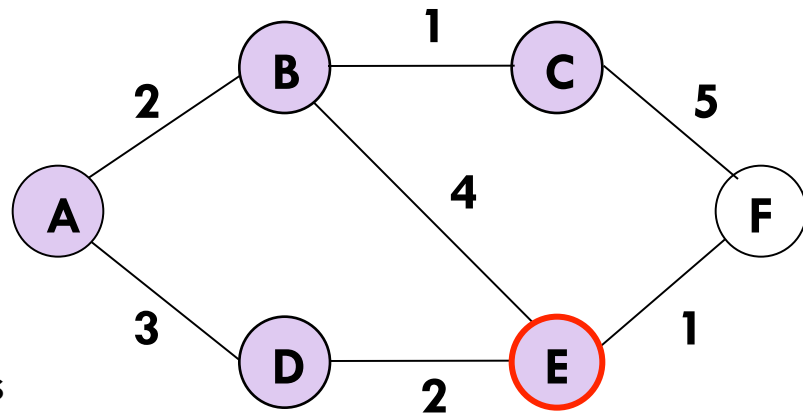
Caminhos

A	B	C	D	E	F	G
A	AB	ABC	AD	ADE	ABCF	

Algoritmo de Dijkstra

G

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i) < d(V_0, i)$
faça
 - (i) $d(V_0, i) = d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i)$
 - (ii) $c(i) = c(x) + i$
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)



Distâncias

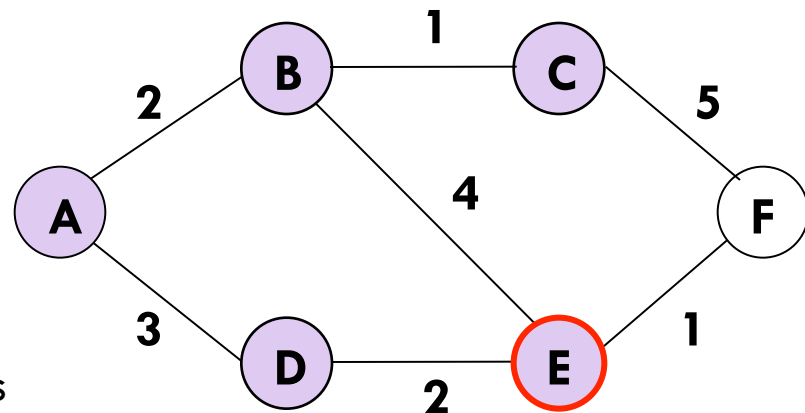
A	B	C	D	E	F	G
0	2	3	3	5	8	-

Caminhos

A	B	C	D	E	F	G
A	AB	ABC	AD	ADE	ABCF	

Algoritmo de Dijkstra

G



Distâncias

A	B	C	D	E	F	G
0	2	3	3	5	6	-

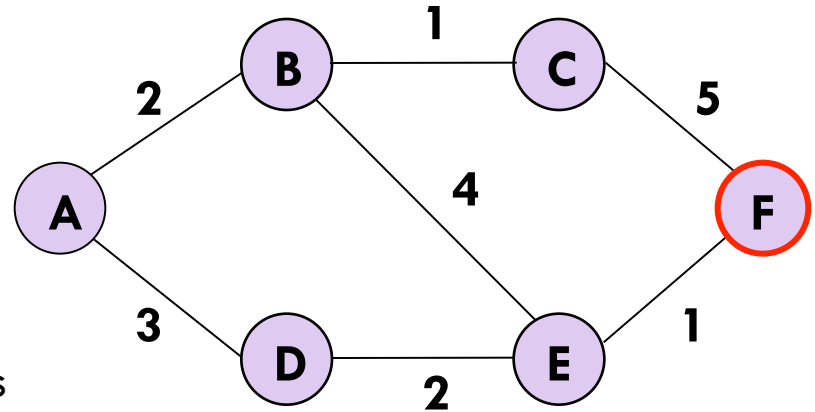
Caminhos

A	B	C	D	E	F	G
A	AB	ABC	AD	ADE	ADEF	

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i) < d(V_0, i)$
faça
 - (i) $d(V_0, i) = d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i)$
 - (ii) $c(i) = c(x) + i$
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)

Algoritmo de Dijkstra

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i) < d(V_0, i)$
faça
 - (i) $d(V_0, i) = d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i)$
 - (ii) $c(i) = c(x) + i$
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)



Distâncias

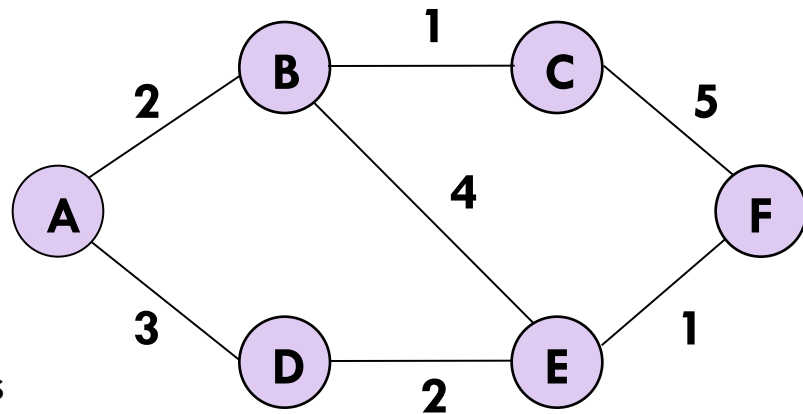
A	B	C	D	E	F	G
0	2	3	3	5	6	-

Caminhos

A	B	C	D	E	F	G
A	AB	ABC	AD	ADE	ADEF	

Algoritmo de Dijkstra

- (1) Inicializações
- (2) Escolher um vértice não visitado x cuja distância mínima para V_0 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 $d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i) < d(V_0, i)$
faça
 - (i) $d(V_0, i) = d(V_0, x) + \text{aresta}(x, i)$
 - (ii) $c(i) = c(x) + i$
- (5) Se existirem vértices não visitados voltar para o passo (2)



Distâncias

A	B	C	D	E	F	G
0	2	3	3	5	6	-

Caminhos

A	B	C	D	E	F	G
A	AB	ABC	AD	ADE	ADEF	