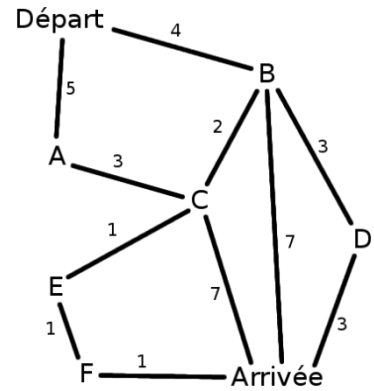


Voyons le fonctionnement de l'algorithme avec le graphe ci-contre.

Nous cherchons le chemin le plus court entre les nœuds Départ et Arrivée.

Chaque liaison entre deux nœuds possède un « coût ».



Un tableau est alors initialisé de la manière suivante :

	Dep.	A	B	C	D	E	F	Arr.
Distance avec Dep.	0	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞
Nœud précédent	\emptyset	\emptyset	\emptyset	\emptyset	\emptyset	\emptyset	\emptyset	\emptyset

Au départ, la distance entre le départ et tous les nœuds est noté ∞ .

A chaque "tour", pour chaque nœud, on cherchera un plus court chemin parmi les nœuds adjacents.

Tour n°1

Tous les nœuds sont mis à jour :

- Le **nœud A** a pour adjacents les nœuds C et Départ :
 - Le nœud **C** a une distance de ∞ avec Départ et de 3 avec A ;
 - Le nœud **Départ** a une distance de 0 avec Départ et de 5 avec A. $\infty+3 > 0+5$, donc le plus court chemin de Départ à A passera par la liaison **Départ-A**.
- Le **nœud B** a pour adjacents les nœuds D, C et Départ :
 - Le nœud **D** a une distance de ∞ avec Départ et de 3 avec B ;
 - Le nœud **C** a une distance de ∞ avec Départ et de 2 avec B ;
 - Le nœud **Départ** a une distance de 0 avec Départ et de 4 avec B. $\infty+3 > \infty+2 > 0+4$, donc le plus court chemin de Départ à B passera par **Départ-B**.
- Le **nœud C** a pour adjacents les nœuds A, B, E et Arrivée :
 - Tous ces nœuds ont une distance de ∞ avec Départ ;Donc, le plus court chemin de Départ à C reste à ∞ .
- Ainsi de suite pour les nœuds **D, E, F** et **Arrivée**.

	Dep.	A	B	C	D	E	F	Arr.
Distance avec Dep.	0	5	4	∞	∞	∞	∞	∞
Nœud précédent	\emptyset	Dep.	Dep.	\emptyset	\emptyset	\emptyset	\emptyset	\emptyset

Tour n°2

Tous les nœuds sont mis à jour :

- Le **nœud C** a pour adjacents les nœuds A, B, E et Arrivée :
 - Le nœud **A** a une distance de 5 avec Départ et de 3 avec C ;
 - Le nœud **B** a une distance de 4 avec Départ et de 2 avec C ;
 - Les nœuds **E** et **Arrivée** ont une distance de ∞ avec Départ.

$\infty > 5+3 > 4+2$, donc le plus court chemin de Départ à C passera par la liaison **B-C**.
- Le **nœud D** a pour adjacents les nœuds B et Arrivée :
 - Le nœud **B** a une distance de 4 avec Départ et de 3 avec D ;
 - Les nœuds **Arrivée** ont une distance de ∞ avec Départ.

$\infty > 4+3$, donc le plus court chemin de Départ à C passera par la liaison **B-C**.
- Le **nœud Arrivée** a pour adjacents les nœuds B, C, D et F :
 - Le nœud **B** a une distance de 4 avec Départ et de 7 avec Arrivée ;
 - Les nœuds **C, D** et **F** ont une distance de ∞ avec Départ.

$\infty > 4+7$, donc le plus court chemin de Départ à Arrivée passera par la liaison **B-Arrivée**.
- Ainsi de suite pour les nœuds **A, B, C** et **F** du graphe.

	Dep.	A	B	C	D	E	F	Arr.
Distance avec Dep.	0	5	4	6	7	∞	∞	11
Nœud précédent	\emptyset	Dep.	Dep.	B	B	\emptyset	\emptyset	B

Tour n°3

Tous les nœuds sont mis à jour :

- Le **nœud E** a pour adjacents les nœuds C et F :
 - Le nœud **C** a une distance de 6 avec Départ et de 1 avec E ;
 - Les nœuds **F** ont une distance de ∞ avec Départ.

$\infty > 6+1$, donc le plus court chemin de Départ à E passera par la liaison **C-E**.
- Le **nœud Arrivée** a pour adjacents les nœuds B, C, D et F :
 - Le nœud **B** a une distance de 4 avec Départ et de 7 avec Arrivée ;
 - Le nœud **C** a une distance de 6 avec Départ et de 7 avec Arrivée ;
 - Le nœud **D** a une distance de 7 avec Départ et de 3 avec Arrivée ;
 - Le nœud **F** a une distance de ∞ avec Départ.

$6+7 > 4+7 > 7+3$, donc le plus court chemin passera par la liaison **D-Arrivée**.
- Ainsi de suite pour les nœuds **A, B, C, D** et **F** du graphe.

	Dep.	A	B	C	D	E	F	Arr.
Distance avec Dep.	0	5	4	6	7	7	∞	10
Nœud précédent	\emptyset	Dep.	Dep.	B	B	C	\emptyset	D

Tour n°4

Tous les nœuds sont mis à jour :

- Le nœud **F** a pour adjacents les nœuds E et Arrivée :
 - Le nœud **E** a une distance de 7 avec Départ et de 1 avec F ;
 - Les nœuds **Arrivée** ont une distance de 10 avec Départ et de 1 avec F. $10+1 > 7+1$, donc le plus court chemin de Départ à F passera par la liaison **E-F**.
- Ainsi de suite pour les nœuds **A, B, C, D, E** et **Arrivée** du graphe.

	Dep.	A	B	C	D	E	F	Arr.
Distance avec Dep.	0	5	4	6	7	7	8	10
Nœud précédent	∅	Dep.	Dep.	B	B	C	E	D

Tour n°5

Tous les nœuds sont mis à jour :

- Le nœud **Arrivée** a pour adjacents les nœuds B, C, D et F :
 - Le nœud **B** a une distance de 4 avec Départ et de 7 avec Arrivée ;
 - Le nœud **C** a une distance de 6 avec Départ et de 7 avec Arrivée ;
 - Le nœud **D** a une distance de 7 avec Départ et de 3 avec Arrivée ;
 - Le nœud **F** a une distance de ∞ avec Départ. $6+7 > 4+7 > 7+3$, donc le plus court chemin passera par la liaison **D-Arrivée**.
- Ainsi de suite pour les nœuds **A, B, C, D, E** et **F** du graphe.

	Dep.	A	B	C	D	E	F	Arr.
Distance avec Dep.	0	5	4	6	7	7	8	9
Nœud précédent	∅	Dep.	Dep.	B	B	C	E	F

Fin

Le chemin le plus court entre les nœuds Départ et Arrivée est **Départ-B-C-E-F-Arrivée** avec une distance de **9**.

