

Chapitre 4

Série d'exercices de TD

2020/2021

Présenté par :

H. BENKAOUHA

Bureau 222, Département Informatique, USTHB

hbenkaouha@usthb.dz

haroun.benkaouha@gmail.com

H. BENKAOUHA

1

Exercice 1

- Soit le graphe orienté valué  $G = (X, U, p)$  donné par la matrice ci-dessous :

	1	2	3	4	5	6	7	8
1		1		5		-4		2
2								
3		8			2		1	
4						-1		
5								
6		3						
7				2	1			
8		1						

- $m_{ij}=k$  veut dire que le poids de l'arc  $(i, j)$  est  $k$ .
- Si  $m_{ij}$  est vide alors l'arc  $(i, j)$  n'existe pas.

H. BENKAOUHA

2

Exercice 1 - Suite

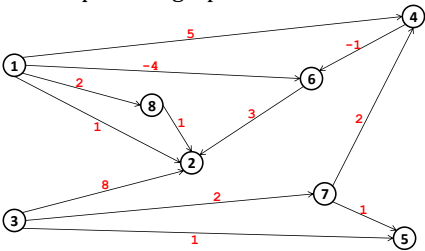
- Décomposer le graphe en niveaux.
- Appliquer l'algorithme de Bellmann-Ford sur ce graphe à partir du (des) sommet(s) source(s) afin d'obtenir les chemins de poids minimaux.

H. BENKAOUHA

3

Exercice 1 – Solution

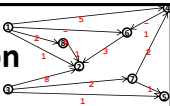
- Décomposer le graphe en niveaux.



H. BENKAOUHA

4

Exercice 1 – Solution



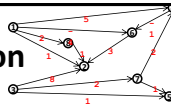
- Décomposer le graphe en niveaux.
- Niveau 0
- 1 et 3 sont des sources

x	1	2	3	4	5	6	7	8
v(x)	0		0					

H. BENKAOUHA

5

Exercice 1 – Solution



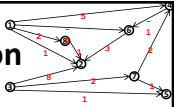
- Décomposer le graphe en niveaux.
- Niveau 1
- Le 7 et le 8 ont uniquement des arcs entrant venant de sommets de niveau 0

x	1	2	3	4	5	6	7	8
v(x)	0		0				1	1

H. BENKAOUHA

6

Exercice 1 – Solution



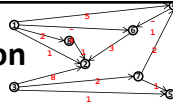
- Décomposer le graphe en niveaux.
- Niveau 2
- Le 4 et le 5 ont uniquement des arcs entrant venant de sommets de niveau  $\leq 1$

x	1	2	3	4	5	6	7	8
v(x)	0		0	2	2		1	1

H. BENKAOUHA

7

Exercice 1 – Solution



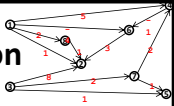
- Décomposer le graphe en niveaux.
- Niveau 3
- Seul le 5 qui uniquement des arcs entrant venant de sommets de niveau  $\leq 2$

x	1	2	3	4	5	6	7	8
v(x)	0		0	2	2	3	1	1

H. BENKAOUHA

8

Exercice 1 – Solution



- Décomposer le graphe en niveaux.
- Niveau 4
- Seul le 2 qui uniquement des arcs entrant venant de sommets de niveau  $\leq 3$

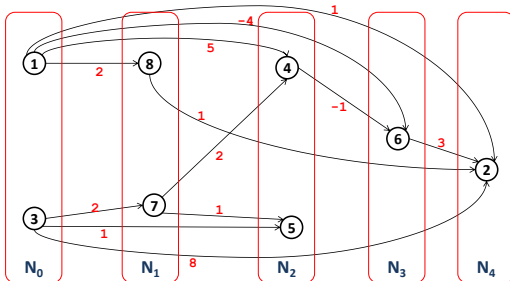
x	1	2	3	4	5	6	7	8
v(x)	0	4	0	2	2	3	1	1

H. BENKAOUHA

9

Exercice 1 – Solution

- Décomposer le graphe en niveaux.

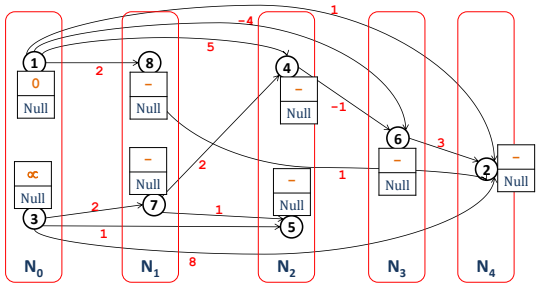


H. BENKAOUHA

10

Exercice 1 – Solution

- Application de l'algorithme de Bellmann-Ford à partir de 1.

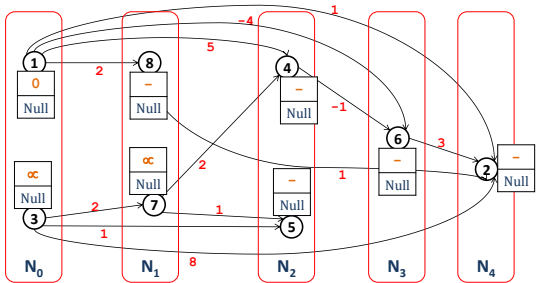


H. BENKAOUHA

11

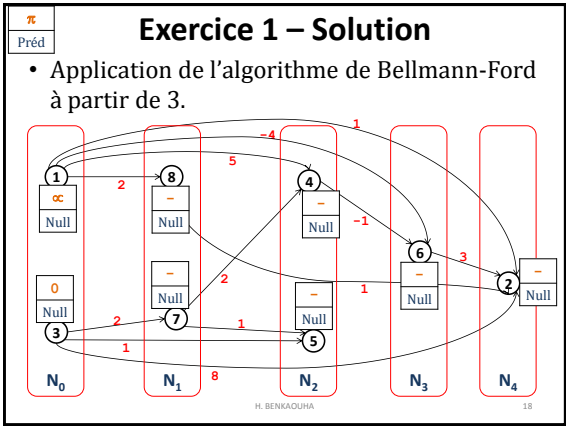
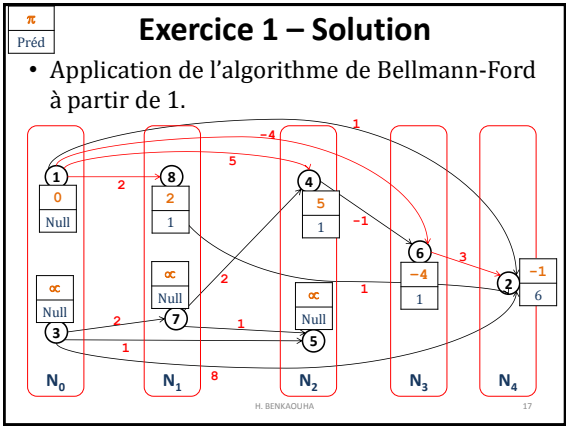
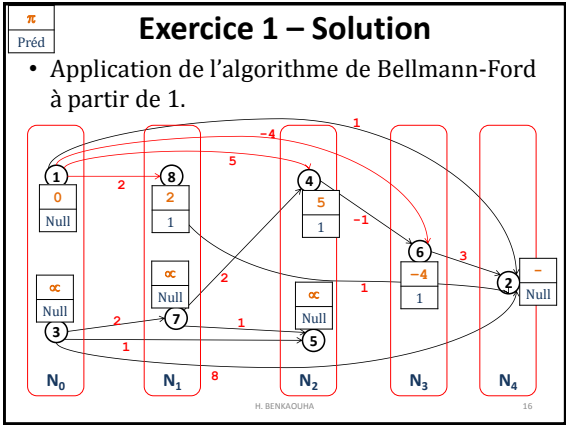
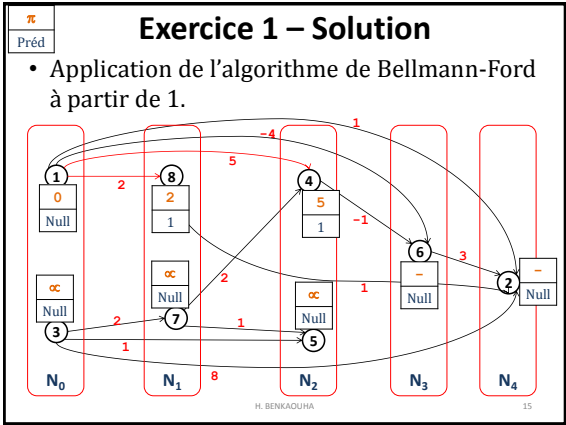
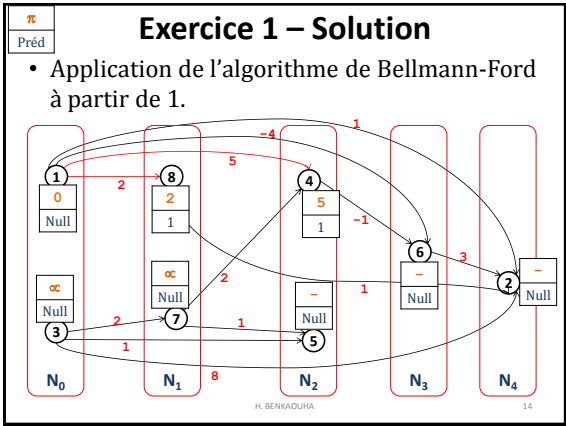
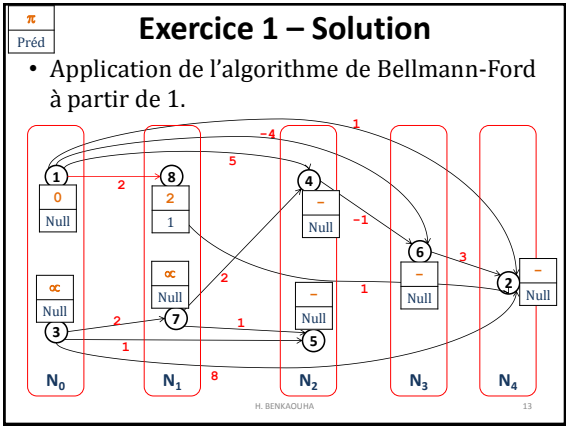
Exercice 1 – Solution

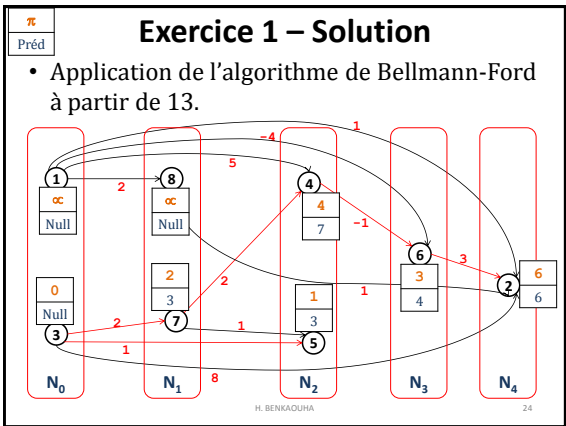
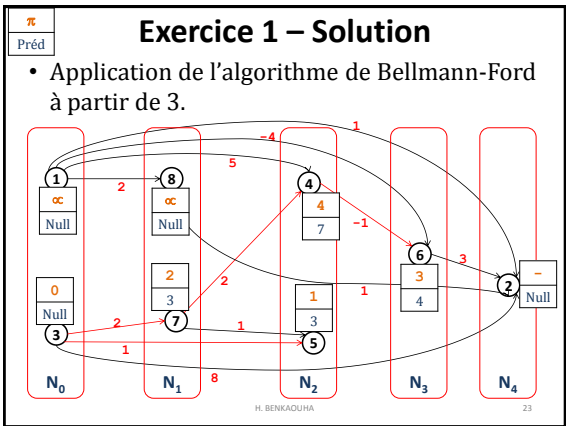
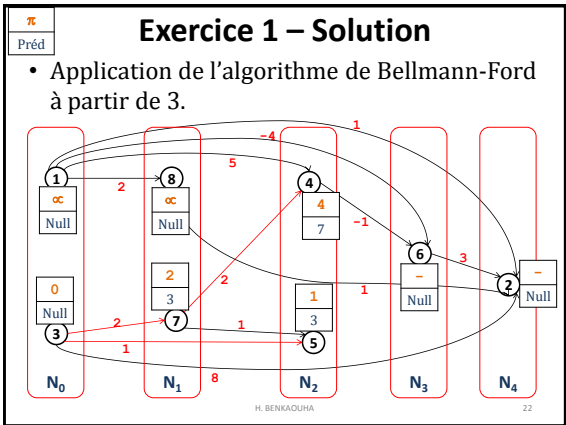
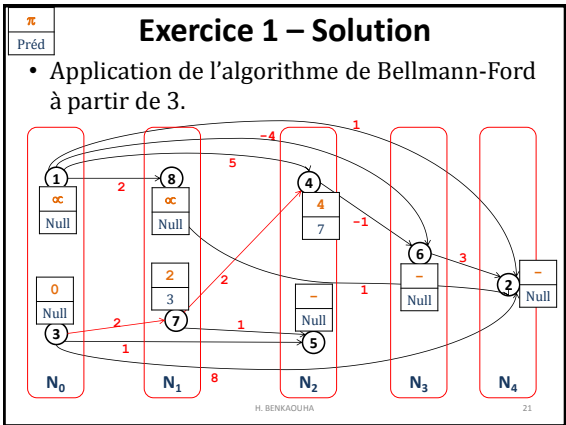
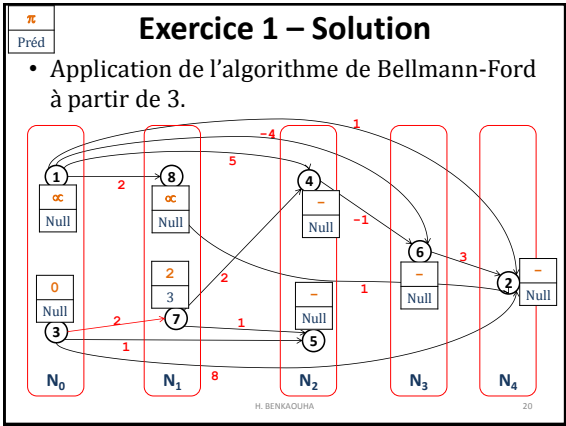
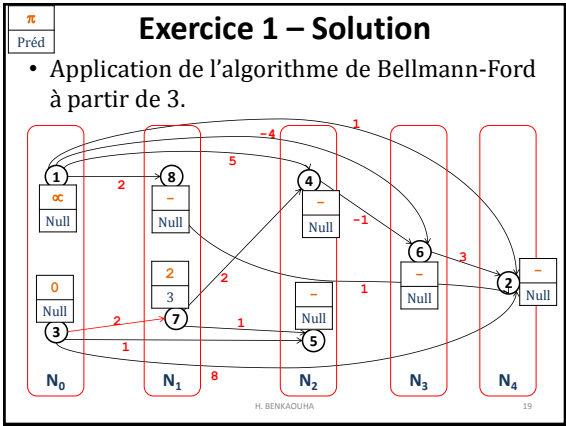
- Application de l'algorithme de Bellmann-Ford à partir de 1.



H. BENKAOUHA

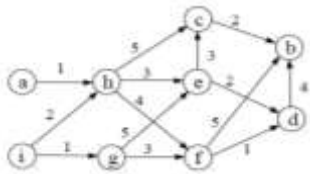
12





Exercice 2

- Considérons le graphe  $G$  suivant :



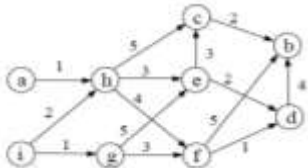
1. Déterminer les niveaux de ce graphe
2. Donner la longueur des chemins minimaux reliant le sommet  $a$  aux autres sommets du graphe.

H. BENKAOUHA

25

Exercice 2 – Solution

- Les niveaux du graphe :



- Niveau 0

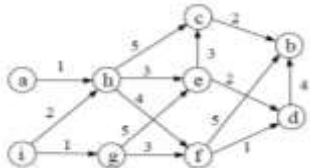
$x$	$a$	$b$	$c$	$d$	$e$	$f$	$g$	$h$	$i$
$v(x)$	0								0

H. BENKAOUHA

26

Exercice 2 – Solution

- Les niveaux du graphe :



- Niveau 1

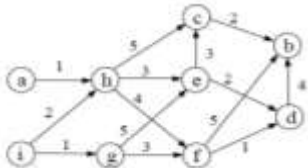
$x$	$a$	$b$	$c$	$d$	$e$	$f$	$g$	$h$	$i$
$v(x)$	0						1	1	0

H. BENKAOUHA

27

Exercice 2 – Solution

- Les niveaux du graphe :



- Niveau 2

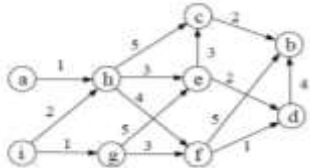
$x$	$a$	$b$	$c$	$d$	$e$	$f$	$g$	$h$	$i$
$v(x)$	0				2	2	1	1	0

H. BENKAOUHA

28

Exercice 2 – Solution

- Les niveaux du graphe :



- Niveau 3

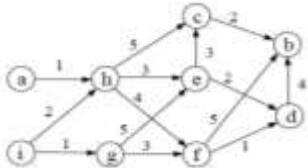
$x$	$a$	$b$	$c$	$d$	$e$	$f$	$g$	$h$	$i$
$v(x)$	0		3	3	2	2	1	1	0

H. BENKAOUHA

29

Exercice 2 – Solution

- Les niveaux du graphe :



- Niveau 4

$x$	$a$	$b$	$c$	$d$	$e$	$f$	$g$	$h$	$i$
$v(x)$	0	4	3	3	2	2	1	1	0

H. BENKAOUHA

30

Exercice 2 – Solution

• Les niveaux du graphe :

x	a	b	c	d	e	f	g	h	i
v(x)	0	4	3	3	2	2	1	1	0

H. BENKAOUHA 31

Exercice 2 – Solution

• Les chemin optimaux (poids min.) à partir de a :

H. BENKAOUHA 32

Exercice 2 – Solution

• Les chemin optimaux (poids min.) à partir de a :

H. BENKAOUHA 33

Exercice 2 – Solution

• Les chemin optimaux (poids min.) à partir de a :

H. BENKAOUHA 34

Exercice 2 – Solution

• Les chemin optimaux (poids min.) à partir de a :

H. BENKAOUHA 35

Exercice 2 – Solution

• Les chemin optimaux (poids min.) à partir de a :

H. BENKAOUHA 36

π

Préd

### Exercice 2 – Solution

- Les chemin optimaux (poids min.) à partir de a :

H. BENKAOUHA 37

π

Préd

### Exercice 2 – Solution

- Les chemin optimaux (poids min.) à partir de a :

H. BENKAOUHA 38

π

Préd

### Exercice 2 – Solution

- Les chemin optimaux (poids min.) à partir de a :

H. BENKAOUHA 39

π

Préd

### Exercice 2 – Solution

- Les chemin optimaux (poids min.) à partir de a :

H. BENKAOUHA 40

### Exercice 3

- Soit un graphe orienté pondéré  $G=(X, U, p)$ . Nous donnons les poids associés aux arcs comme le montre le tableau ci-dessous.

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

- Appliquer l'algorithme le plus adéquat pour calculer les chemins de poids minimaux à partir du sommet 3.

H. BENKAOUHA 41

### Exercice 3 – Solution

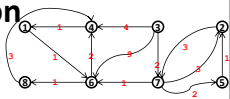
- Tous les sommets ont des arcs sortants  $\Rightarrow$  Pas de source  $\Rightarrow$  Le graphe admet au moins un circuit.
- On applique l'algorithme de Dijkstra.

H. BENKAOUHA 42

Dr. H. BENKAOUHA

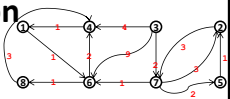
7

Exercise 3 – Solution



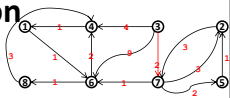
k	x	(x,y)	$\pi$								PRE							
			1	2	3	4	5	6	7	8	1	2	3	4	5	6	7	8
			$\infty$	$\infty$	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	-	-	-	-	-	-	-	-
1	3																	
2																		
3																		
4																		
5																		
6																		
7																		

Exercise 3 – Solution



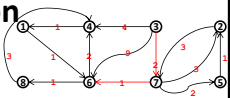
k	x	(x,y)	$\pi$								PRE							
			1	2	3	4	5	6	7	8	1	2	3	4	5	6	7	8
			$\infty$	$\infty$	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	-	-	-	-	-	-	-	-
1	3	(3,4) (3,6) (3,7)				4		9	2				3			3		

Exercise 3 – Solution



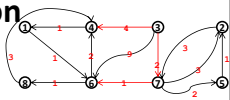
k	x	(x,y)	$\pi$								PRE							
			1	2	3	4	5	6	7	8	1	2	3	4	5	6	7	8
			$\infty$	$\infty$	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	-	-	-	-	-	-	-	-
1	3	(3,4) (3,6) (3,7)				4		9					3			3		
2	7	(7,2) (7,5) (7,6)	5				4				7			7	7			

Exercise 3 – Solution



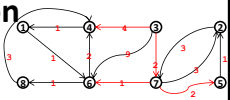
k	x	(x,y)	$\pi$								PRE							
			1	2	3	4	5	6	7	8	1	2	3	4	5	6	7	8
			$\infty$	$\infty$	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	-	-	-	-	-	-	-	-
1	3	(3,4) (3,6) (3,7)				4		9	2				3			3		
2	7	(7,2) (7,5) (7,6)	5				4		3		7			7	7			
3	6	(6,4) (6,8)				5				4								6

Exercise 3 – Solution



k	x	(x,y)	$\pi$								PRE							
			1	2	3	4	5	6	7	8	1	2	3	4	5	6	7	8
			$\infty$	$\infty$	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	-	-	-	-	-	-	-	-
1	3	(3,4) (3,6) (3,7)				4		9					3			3		
2	7	(7,2) (7,5) (7,6)	5				4				7			7	7			
3	6	(6,4) (6,8)				5				4								6
4	4	(4,1)	5							4								

Exercise 3 – Solution



k	x	(x,y)	$\pi$								PRE							
			1	2	3	4	5	6	7	8	1	2	3	4	5	6	7	8
			$\infty$	$\infty$	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	-	-	-	-	-	-	-	-
1	3					4		9	2				3			3		
2	7	(7,2) (7,5) (7,6)	5				4		3		7			7	7			
3	6	(6,4) (6,8)				5				4								6
4	4	(4,1)	5							4								
5	5	(5,2)		5														



Exercice 3 – Solution

k	x	(x,y)	$\pi$								PRE							
			1	2	3	4	5	6	7	8	1	2	3	4	5	6	7	8
			-∞	-∞	0	-∞	-∞	-∞	-∞	-	-	-	-	-	-	-	-	
1	3				4		9	2				3		3	3			
2	7			5		4	3			7		7	7					
3	6	(6,4) (6,8)			5				4								6	
4	4	(4,1)	5						4									
5	5	(5,2)		5														
6	8	(8,4)																

H. BENKAOUHA

49

Exercice 3 – Solution

k	x	(x,y)	$\pi$								PRE							
			1	2	3	4	5	6	7	8	1	2	3	4	5	6	7	8
			-∞	-∞	0	-∞	-∞	-∞	-∞	-	-	-	-	-	-	-	-	
1	3				4		9	2				3		3	3			
2	7			5		4	3			7		7	7					
3	6	(6,4) (6,8)			5				4								6	
4	4	(4,1)	5						4									
5	5	(5,2)		5														
6	8	(8,4)																
7	1	(1,6)																

H. BENKAOUHA

50

Exercice 3 – Solution

- Fin Algo après  $n-1$  itérations.

H. BENKAOUHA

51

Exercice 4

- Des touristes sont logés dans un hôtel  $H$ .
- Un guide fait visiter six (6) sites touristiques ( $A, B, C, D, E$  et  $F$ ).
- Le graphe ci-dessous représente cette situation,
  - sommet : l'hôtel ou un site touristique
  - arête : l'existence de route entre les deux (2) endroits étiquetée par la longueur de cette route.

H. BENKAOUHA

52

Exercice 4 – Suite

- Est-il possible pour ce guide, à partir de l'hôtel, d'emprunter toutes les routes (une seule et unique fois) ? Justifier. Si oui, où se terminera son parcours ?
- Est-il possible au guide de visiter tous les sites une seule et unique fois et revenir à l'hôtel ? Justifier.
- Déterminer le plus court chemin qui le mène de l'hôtel vers n'importe quel site.

H. BENKAOUHA

53

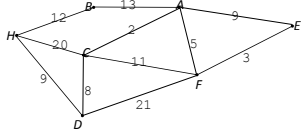
Exercice 4 – Solution

- Est-il possible pour ce guide, à partir de l'hôtel, d'emprunter toutes les routes (une seule et unique fois) ? Justifier. Si oui, où se terminera son parcours ?
- Emprunter toutes les routes revient à utiliser toutes les arêtes  $\Rightarrow$  former une chaîne
- Utiliser chaque route une seule et unique fois  $\Rightarrow$  chaque arête apparaît exactement une fois  $\Rightarrow$  Chaîne élémentaire passant par toutes les arêtes  $\Rightarrow$  Chaîne Eulérienne.
- Selon le théorème d'Euler,  $G$  admet une chaîne Eulérienne ssi il est connexe (à des sommets isolés près) et le nombre de sommets de degrés impairs est 0 ou 2.

H. BENKAOUHA

54

Exercice 4 – Solution



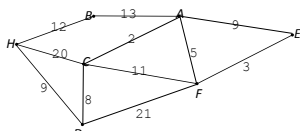
- $G$  est connexe.
- Calculons les degrés : 

$x$	A	B	C	D	E	F	H
$dG(x)$	4	2	4	3	2	4	3
- 2 sommets de degrés impairs ( $D$  et  $H$ )
- $G$  admet une chaîne Eulérienne
- Il est possible de réaliser un tel parcours en démarrant de l'hôtel ( $H$ ) car son degré est impair.
- L'arrivée est au niveau de l'autre sommet de degré impair, c'est-à-dire  $D$ .

H. BENKAOUHA

55

Exercice 4 – Solution

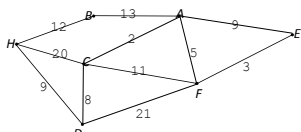


2. Est-il possible au guide de visiter tous les sites une seule et unique fois et revenir à l'hôtel ? Justifier.
- Visiter tous les sites une seule et unique fois  $\Rightarrow$  passer par tous les sommets une seule et unique fois  $\Rightarrow$  Former une chaîne Hamiltonienne
  - Revenir au point de départ  $\Rightarrow$  Former un cycle Hamiltonien
  - Oui, c'est possible
  - Le cycle Hamiltonien est :  $HBAEFCDH$

H. BENKAOUHA

56

Exercice 4 – Solution

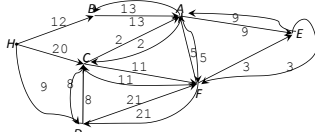


3. Déterminer le plus court chemin qui le mène de l'hôtel vers n'importe quel site.
- Le graphe n'est pas orienté, on doit l'orienter
  - On remplace chaque arête  $\{i,j\}$  de poids  $p$  par 2 arc  $(i,j)$  de poids  $p$  et  $(j,i)$  de poids  $p$ .
  - Pour optimiser et vu que le départ c'est le  $H$ , on peut ne pas représenter les arcs entrants vers  $H$ .
  - Le graphe contient des circuits  $\Rightarrow$  Algorithme de Dijkstra

H. BENKAOUHA

57

Exercice 4 – Solution

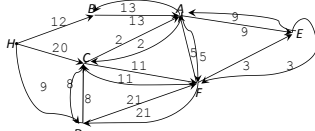


k	x	(x,y)	$\pi$							PRE						
			A	B	C	D	E	F	H	A	B	C	D	E	F	H
			$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	0	-	-	-	-	-	-	-
1	H															
2																
3																
4																
5																
6																

H. BENKAOUHA

58

Exercice 4 – Solution

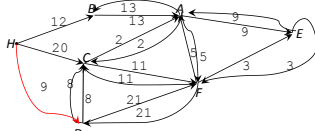


k	x	(x,y)	$\pi$							PRE						
			A	B	C	D	E	F	H	A	B	C	D	E	F	H
			$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	0	-	-	-	-	-	-	-
1	H	(H,B) (H,C) (H,D)	12	20	9					H	H					

H. BENKAOUHA

59

Exercice 4 – Solution



k	x	(x,y)	$\pi$							PRE						
			A	B	C	D	E	F	H	A	B	C	D	E	F	H
			$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	0	-	-	-	-	-	-	-
1	H	(H,B) (H,C) (H,D)	12	$\infty$	$\infty$	9				H	H					
2	D	(D,C) (D,F)			17		30					D			D	

H. BENKAOUHA

60

Exercise 4 – Solution

k	x	(x,y)	$\pi$								PRE							
			A	B	C	D	E	F	G	H	A	B	C	D	E	F	G	H
			$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	0	-	-	-	-	-	-	-	-	-
1	H	(H,B) (H,C) (H,D)	12		20					H	H							
2	D	(D,C) (D,F)			17			30		D					D			
3	B	(B,A)	25							B								

H. BENKAOUHA

61

Exercise 4 – Solution

k	x	(x,y)	$\pi$								PRE							
			A	B	C	D	E	F	G	H	A	B	C	D	E	F	G	H
			$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	0	-	-	-	-	-	-	-	-	-
1	H		12	20	9					H	H	H						
2	D	(D,C) (D,F)			17			30			D				D			
3	B	(B,A)	25							B								
4	C	(C,A) (C,D) (C,F)	19							C							C	

H. BENKAOUHA

62

Exercise 4 – Solution

k	x	(x,y)	$\pi$								PRE							
			A	B	C	D	E	F	G	H	A	B	C	D	E	F	G	H
			$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	0	-	-	-	-	-	-	-	-	-
1	H		12	20	9					H	H	H						
2	D				17			30			D				D			
3	B	(B,A)	25							B								
4	C		19					28		C								
5	A	(A,B) (A,C) (A,E) (A,F)						28							A			

H. BENKAOUHA

63

Exercise 4 – Solution

k	x	(x,y)	$\pi$								PRE							
			A	B	C	D	E	F	G	H	A	B	C	D	E	F	G	H
			$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	0	-	-	-	-	-	-	-	-	-
1	H		12	20	9					H	H	H						
2	D				17			30			D				D			
3	B	(B,A)	25							B								
4	C		19					28		C								
5	A							28	24						A		A	
6	F	(F,A) (F,C) (F,D) (F,E)						27								F		

H. BENKAOUHA

64

Exercise 4 – Solution

$\pi$									PRE								
A	B	C	D	E	F	G	H		A	B	C	D	E	F	G	H	
19	12	17	9	27	24	0	C	H	D	H	F	A	-	-	-	-	-

H. BENKAOUHA

65

Exercise 5

- L'algorithme de *Dijkstra* n'admet pas qu'il y ait des poids négatifs dans le graphe.
- Si le poids minimal est  $-k$ , où  $k > 0$
- On rajoute  $+k$  au poids de chaque arc afin de les rendre tous positifs.
- Est-il possible d'utiliser ce raisonnement pour résoudre le problème du chemin de poids optimal à l'aide de l'algorithme de *Dijkstra* dans des graphes ayant des poids négatifs.

H. BENKAOUHA

66

Exercice 5 – Solution

- Soit un chemin  $\gamma_1$  allant de  $x$  vers  $y$  de longueur  $l_1$  et de poids  $p_1$
- Soit un chemin  $\gamma_2$  allant de  $x$  vers  $y$  de longueur  $l_2$  et de poids  $p_2$
- Après rajout de  $+k$  à chaque arc, les poids changent :
  - $p(\gamma_1) = p_1 + (l_1 * k)$
  - $p(\gamma_2) = p_2 + (l_2 * k)$
- Les poids vont changer selon la longueur des chemins et il est possible qu'un chemin optimal ne le soit plus à cause de la longueur.

H. BENKAOUHA

67

Exercice 5 – Solution

- Contre-exemple
- 
- $\gamma_1 = 1 \ 2 \ 3 \ 5, p(\gamma_1) = 3$   
 $\gamma_2 = 1 \ 4 \ 5, p(\gamma_2) = 5$   
 $p(\gamma_1) < p(\gamma_2) \Rightarrow \gamma_1$  est meilleur
- On rajoute  $+3$  aux poids de tous les arcs

H. BENKAOUHA

68

Exercice 5 – Solution

- Contre-exemple
- 
- $\gamma_1 = 1 \ 2 \ 3 \ 5, p'(\gamma_1) = 12$   
 $\gamma_2 = 1 \ 4 \ 5, p'(\gamma_2) = 10$   
 $p(\gamma_2) < p(\gamma_1) \Rightarrow \gamma_2$  est devenu meilleur

H. BENKAOUHA

69