

Figure 1

1st exc $X = \{a, b, c, d\}$

$$E = \left\{ \{a, a\}, \{a, b\}, \{a, b\}, \{a, d\}, \right. \\ \left. \{b, c\}, \{a, d\}, \{c, d\} \right\}$$

2nd exc $X = \{a, b, c, d\}$

$$E = \left\{ (a, a), (a, b), (b, a), (a, d), (b, c), \right. \\ \left. (b, d) \right\}$$

1st exc

	⁰ a	¹ b	² c	³ d
a ⁰	1	2	0	1
b ¹	2	0	1	0
c ²	0	1	0	1
d ³	1	0	1	0

$$L = \left[\begin{array}{l} [0, 1, 1, 3], \\ [0, 0, 2], \\ [1, 3], \\ [0, 2] \end{array} \right]$$

2nd exc

1	1	0	1
1	0	1	0
0	0	0	1
0	0	0	0

$$L = \left[\begin{array}{l} [0, 1, 3], \\ [0, 2], \\ [3], \\ [] \end{array} \right]$$

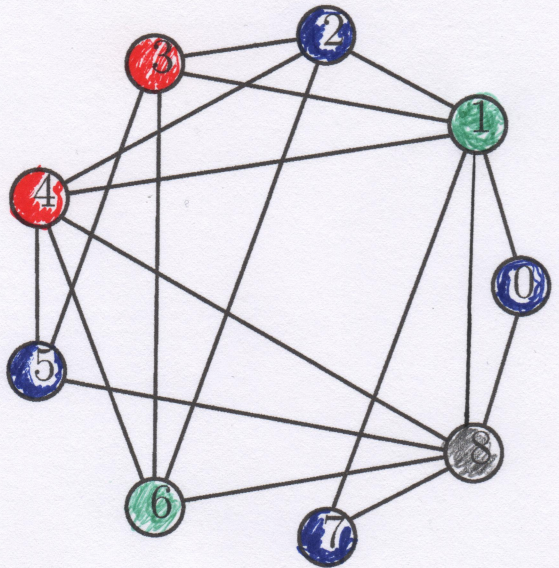
Coloration de graphes

Glouton

- couleur 1
- couleur 2
- couleur 3
- couleur 4

On parcourt les sommets.
 Pour chacun, on examine les couleurs une par une et on retient la 1^{re} qui marche.

Ici, on obtient une 4-coloration



Welsh Powell.

Le degré est écrit en noir.
 Classement des nœuds par degrés décroissants:

- 1, 8, 4, 2, 3, 6, 5, 0, 7

On parcourt plusieurs fois cette liste, en changeant à chaque fois de couleur.

- couleur 1
- couleur 2
- couleur 3

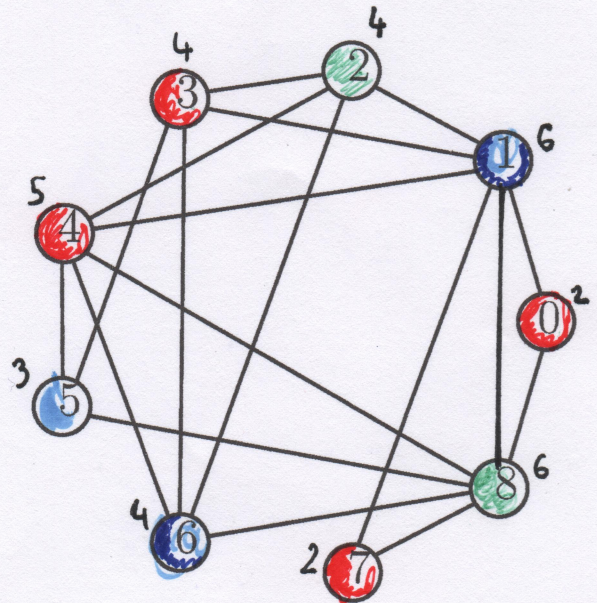


FIGURE 9 – Application manuelle des deux algorithmes

Ici, on obtient une 3-coloration.

Dans cet exemple, Welsh-Powell est optimal, mais ce n'est pas toujours le cas.

Dijkstra

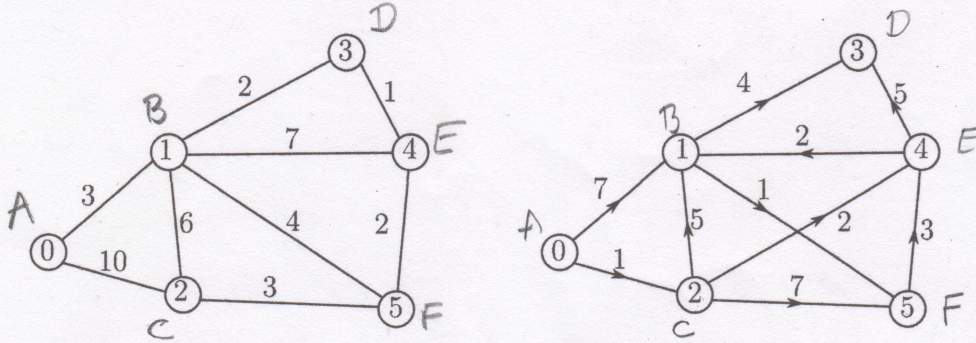
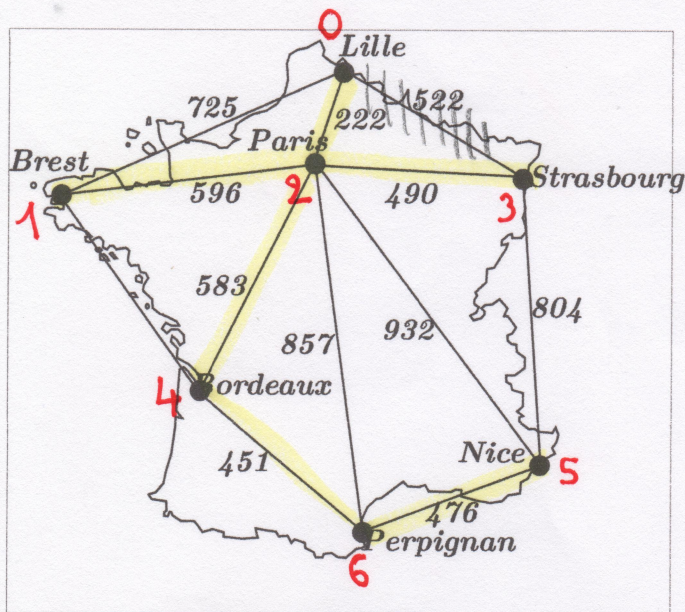


FIGURE 7 - Exemples de graphes valués. Écrire leur matrice d'adjacence et leurs listes d'adjacence.

itér.	A	B	C	D	E	F	t_0	$\lambda(t_0)$	éléments de S	père de t_0 définitif
0	<u>0</u>	∞	∞	∞	∞	∞	A	0	A	
1		<u>3</u> A	10 A	∞	∞	∞	B	3	A, B	$p(B) = A$
2			<u>9</u> B	<u>5</u> B	10 B	7 B	D	5	A, B, D	$p(D) = B$
3			<u>9</u> B		<u>6</u> D	7 B	E	6	A, B, D, E	$p(E) = D$
4			<u>9</u> B			<u>7</u> B	F	7	A, B, D, E, F	$p(F) = B$
5			<u>9</u> B				C	9	A, B, D, E, F, C	$p(C) = B$
6										

itér.	A	B	C	D	E	F	t_0	$\lambda(t_0)$	éléments de S	père de t_0 définitif
0	<u>0</u>	∞	∞	∞	∞	∞	A	0	A	
1		<u>7</u> A	<u>1</u> A	∞	∞	∞	C	1	A, C	$p(C) = A$
2		<u>6</u> C		∞	<u>3</u> C	8 C	E	3	A, C, E	$p(E) = C$
3		<u>5</u> E		<u>8</u> E		8 C	B	5	A, C, E, B	$p(B) = E$
4				<u>8</u> E		<u>6</u> B	F	6	A, C, E, B, F	$p(F) = B$
5				<u>8</u> E			D	8	A, C, E, B, F, D	$p(D) = E$
6										



$n = 7$

il nous faut 6 arête dans l'arbre couvrant min.

- Kruskal
- On sélectionne (Paris, Lille), on la garde
 - On sélectionne (Bordeaux, Perpignan), on la garde
 - On sélectionne (Perpignan, Nice), on la garde
 - On sélectionne (Paris, Strasbourg), on la garde
 - On sélectionne (Lille, Strasbourg)?
NON, ça formerait un cycle on la saige!
 - On sélectionne (Paris, Bordeaux), on la garde
 - On sélectionne (Paris, Brest), on la garde
 - On en a 6, plus c'est fini!