

Cours - Graphes

Louis Thevenet

Table des matières

| | |
|--|---|
| 1. Degré | 2 |
| 1.1. Corollaire 1.2.3 | 2 |
| 2. Sous graphes, graphes partiels, cliques | 2 |
| 2.1. Exercice 1.4.4 | 2 |
| 3. Connexité | 2 |
| 3.1. Exmeple 2.2.9 | 2 |
| 3.2. Exemple 2.2.3 | 2 |
| 3.3. Exercice 2.2.4 | 2 |
| 3.4. Preuve 2.2.11 | 2 |
| 4. Graphes eulériens et hamiltoniens | 2 |
| 4.1. Exercice 3.1.2 | 2 |
| 4.2. Théorème 3.1.2 | 2 |
| 4.3. Exercice 3.1.2 | 2 |
| 4.4. Exercice 4.1.2 | 2 |
| 5. Exercice 5.1.2 | 2 |
| 5.1. Preuve 5.4.3 | 2 |



1. Degré

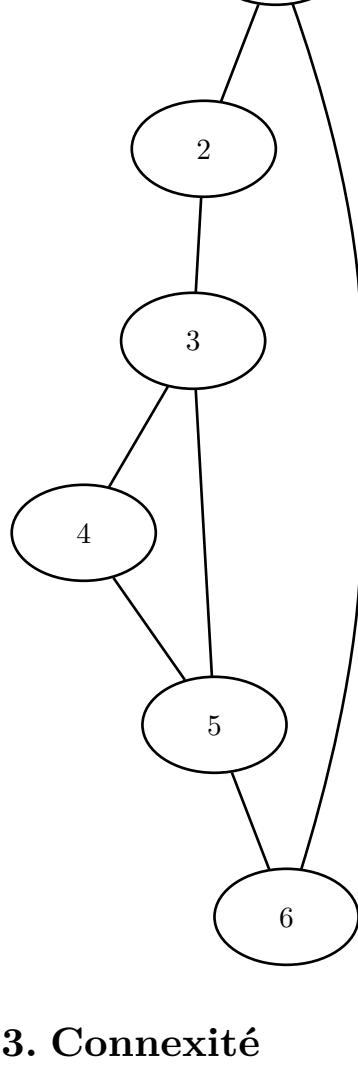
1.1. Corollaire 1.2.3

Soit N la somme des degrés de tous les sommets et n le nombre d'arêtes du graphe. Supposons que le nombre de sommets de degré impair soit pair. D'après le lemme,

$$N = 2n = \underbrace{\sum_{v_k \text{ de degré pair}} \delta(v_k)}_{\text{pair}} + \sum_{v_k \text{ de degré impair}} \delta(v_k)$$

2. Sous graphes, graphes partiels, cliques

2.1. Exercice 1.4.4



3. Connexité

3.1. Exemple 2.2.9

- $v = s_1$
- CFC = $\{\{s_1, s_2, s_7, s_6, s_{10}, s_9, s_5, s_4, s_3\}, \{s_8\}\}$

3.2. Exemple 2.2.3

1. Sommets : espions de chaque pays. Une arête relie deux sommets si les espions s'espionnent

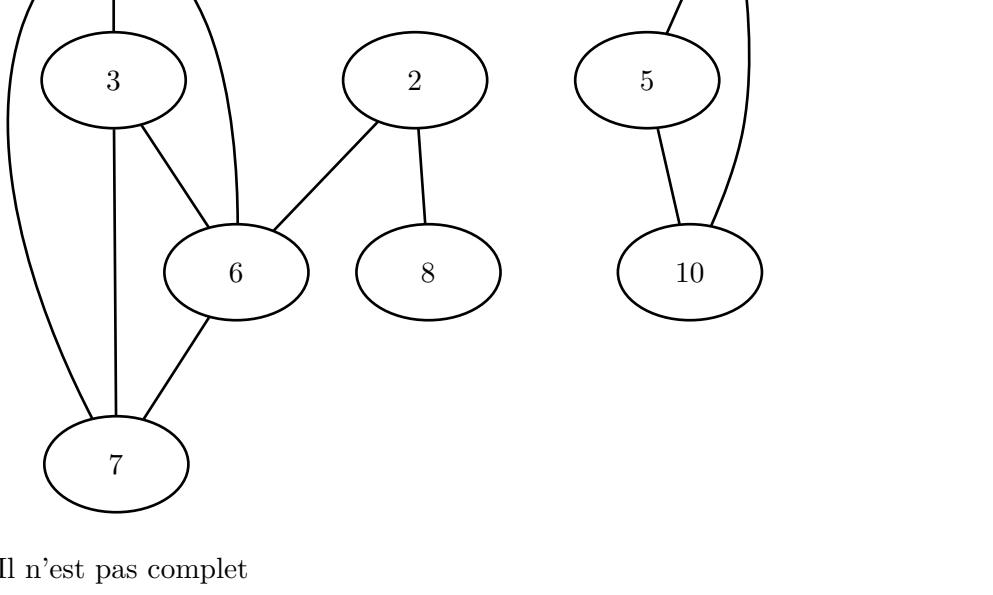
$$\begin{pmatrix} & s_{11} & s_{12} & s_{21} & s_{22} & s_{31} & s_{32} \\ s_{11} & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ s_{12} & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ s_{21} & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ s_{22} & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ s_{31} & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ s_{32} & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

2. Le graphe n'est pas complet car deux espions d'un même pays ne sont pas reliés.
3. $\forall v \in S, \deg(v) = 4$

Il y a $\frac{4 \cdot 6}{2} = 12$ arêtes.

3.3. Exercice 2.2.4

1.



2. Il n'est pas complet
3. Il n'est pas connexe
4. Il serait connexe

3.4. Preuve 2.2.11

- Vrai pour $n = 1$ car il y a $0 \leq 1 - 1 = 0$ arête.

Supposons que $\forall n \geq 1$, un graphe sans cycle contient au plus $n - 1$ arêtes. Soit G un graphe sans cycle à $n + 1$ sommets. Soit $v \in S$

$G \setminus \{v\}$ est un graphe sans cycle à n sommets, donc il y a au plus $n - 1$ arêtes (noté $|A|$).

On ajoute v et ça ne crée pas de cycle. Forcément, $\deg(v) = 1$, donc il y a $|A| + 1 \leq (n - 1) + 1$

Propriété vraie pour $n + 1$

4. Graphes eulériens et hamiltoniens

4.1. Exercice 3.1.2

- Non car 4 sommets de degrés impairs
- Oui car il y a 2 sommets de degrés impairs, par théorème il existe une chaîne eulérienne
- Oui car il y a 0 sommets de degrés impairs, par théorème il existe un cycle eulérien
- Oui car 2 sommets de degrés impairs

4.2. Théorème 3.1.2

[\Rightarrow] Supposons qu'un graphe G non orienté connexe admette une chaîne eulérienne

Soit n_i le nombre de sommets de degré impair

Soit v_1, \dots, v_n les sommets de la chaîne eulérienne

On reconstruit le graphe en suivant la chaîne, le degré de v_1 est 1 car c'est le début de la chaîne.

Puis, $\deg(v_2) = 2$ car adjacent à v_1 et v_3

Pour $k \in [1, n]$,

- Si $v_k = v_1$, puisque la chaîne est eulérienne, elle est simple, on ajoute ainsi deux arêtes et la parité du degré reste la même (impaire)
 - Sinon, on ajoute le sommet v_k et deux arêtes
- Finalement, par récurrence, $\deg(v_n) \equiv 0[2]$, on ajoute une arête finale et il devient impair.

Dans le cas du cycle eulérien, $v_1 = v_n$ et on fusionne les deux arêtes, le degré devient pair. Ainsi tous les degrés sont pairs.

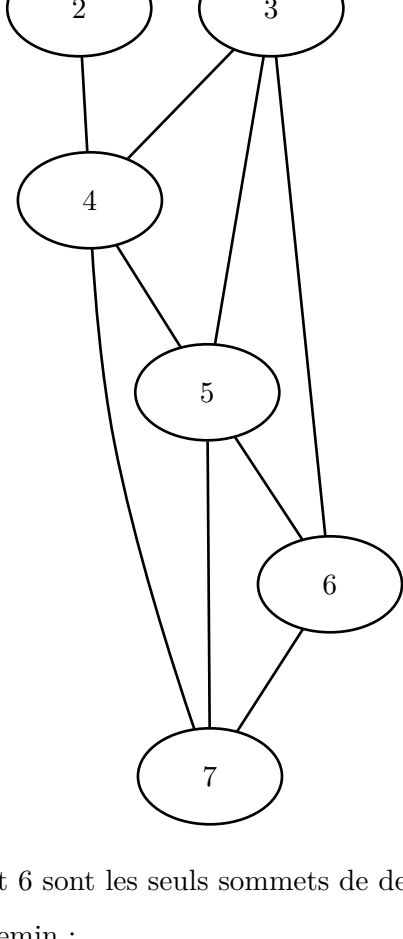
[\Leftarrow] Supposons que tous les degrés soient pairs

Supposons que c'est vrai pour un graphe à n arêtes. Soit un graphe à $n + 1$ arêtes.

4.3. Exercice 3.1.2

Soit G un graphe dont les sommets sont les ouvertures. Une arête relie deux ouvertures si et seulement si ces ouvertures sont adjacentes

1.

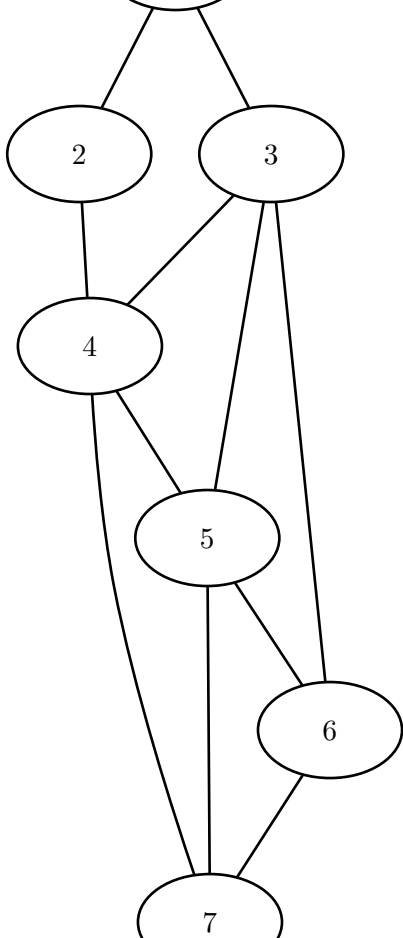


7 et 6 sont les seuls sommets de degré 2, il existe donc un cycle eulérien.

Chemin :

$$7 \rightarrow 4 \rightarrow 2 \rightarrow 1 \rightarrow 3 \rightarrow 5 \rightarrow 6 \rightarrow 7$$

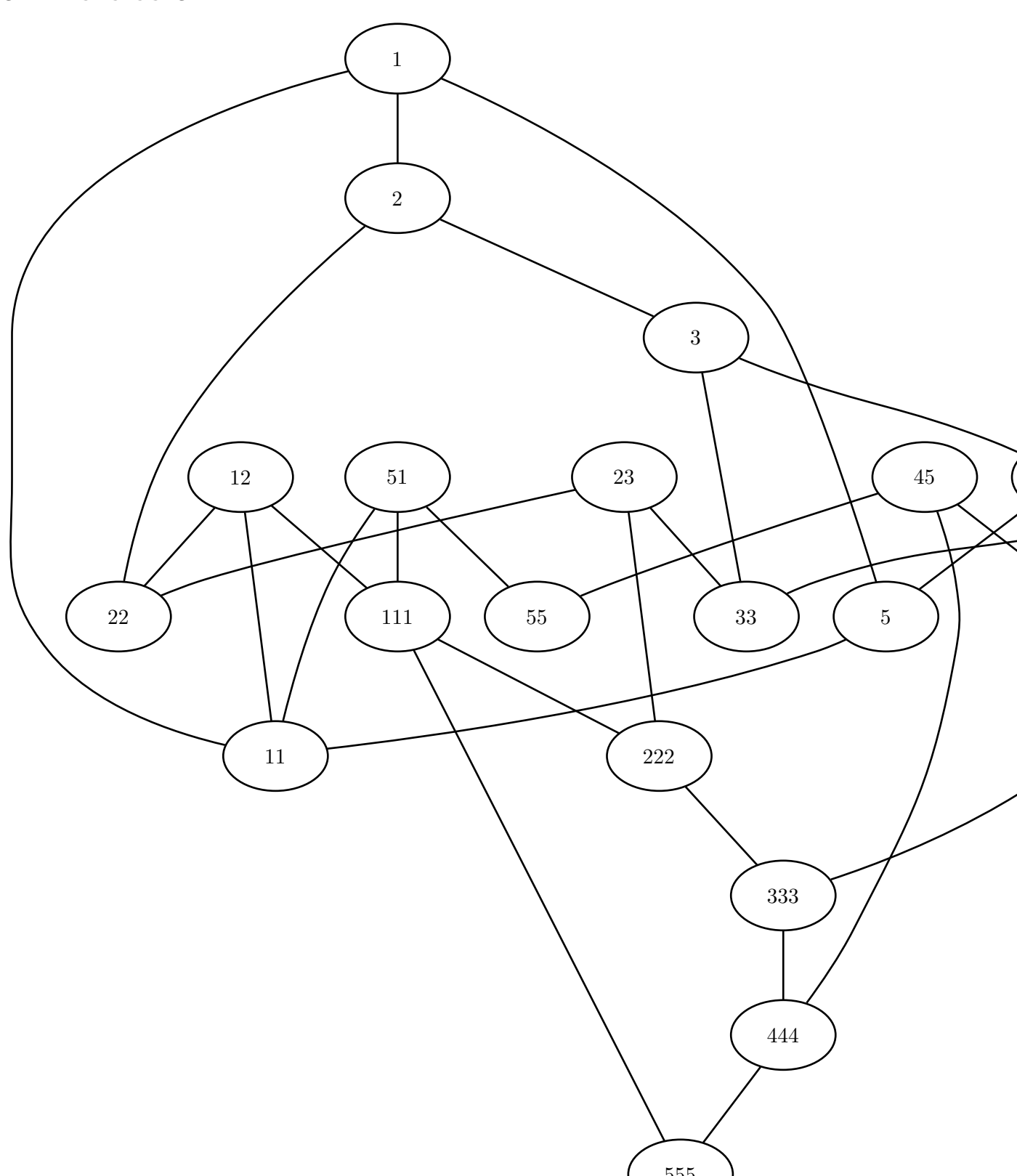
1.



4.4. Exercice 4.1.2

| current | A | B | C | D | E | F | T |
|-----------------|-----------------------|-----------------------|-----------------------|-----------------------|-----------------------|-----------------------|-----------------------|
| 0 A B C D E F T | (∞, \emptyset) | (∞, \emptyset) | (∞, \emptyset) | (∞, \emptyset) | (∞, \emptyset) | (∞, \emptyset) | (∞, \emptyset) |
| A B C D E F T 0 | $(2, 0)$ | $(5, 0)$ | $(4, 0)$ | (∞, \emptyset) | (∞, \emptyset) | (∞, \emptyset) | (∞, \emptyset) |
| B C D E F T 0 A | \times | $(4, A)$ | $(4, 0)$ | $(9, A)$ | $(14, A)$ | (∞, \emptyset) | (∞, \emptyset) |
| C D E F T 0 A B | \times | \times | $(4, 0)$ | $(8, B)$ | $(14, A)$ | $(7, B)$ | (∞, \emptyset) |
| D E F T 0 A B C | \times | \times | \times | $(8, B)$ | $(14, A)$ | $(7, B)$ | (∞, \emptyset) |
| E T 0 A B C F | \times | \times | \times | $(8, B)$ | $(14, A)$ | \times | $(14, F)$ |
| F T 0 A B C F D | \times | \times | \times | \times | $(14, A)$ | \times | $(13, D)$ |
| T 0 A B C F D E | \times | \times | \times | \times | \times | \times | $(13, D)$ |
| 0 A B C F D E T | \times | \times | \times | \times | \times | \times | \times |

5. Exercice 5.1.2



5.1. Preuve 5.4.3

Soit G d'ordre $n \in \mathbb{N}$

- Supposons que $\max_{v \in V} \delta(v) = 0$, les sommets sont tous indépendants, donc $\gamma(G) = 1 \leq 0 + 1$
- Supposons que $r = \max_{v \in V} \delta(v)$ et $\gamma(G) \leq r + 1$. Soit G' tel que $\max_{v \in V'} \delta(v) = r + 1$.

G et G' sont différents d'une arête.

Deux cas possibles:

- l'arête relie deux sommets de même couleur Dans ce cas là, on est obligé d'utiliser une autre couleur et $\gamma(G') = \gamma(G) + 1$ si une couleur déjà utilisée est disponible ou $\gamma(G') = \gamma(G) + 1$ sinon.
- Donc $\gamma(G') \leq (r + 1) + 1$.
- Sinon, $\gamma(G') = \gamma(G) \leq r + 1 \leq (r + 1) + 1$.

On a bien $\gamma(G') \leq (r + 1) + 1$