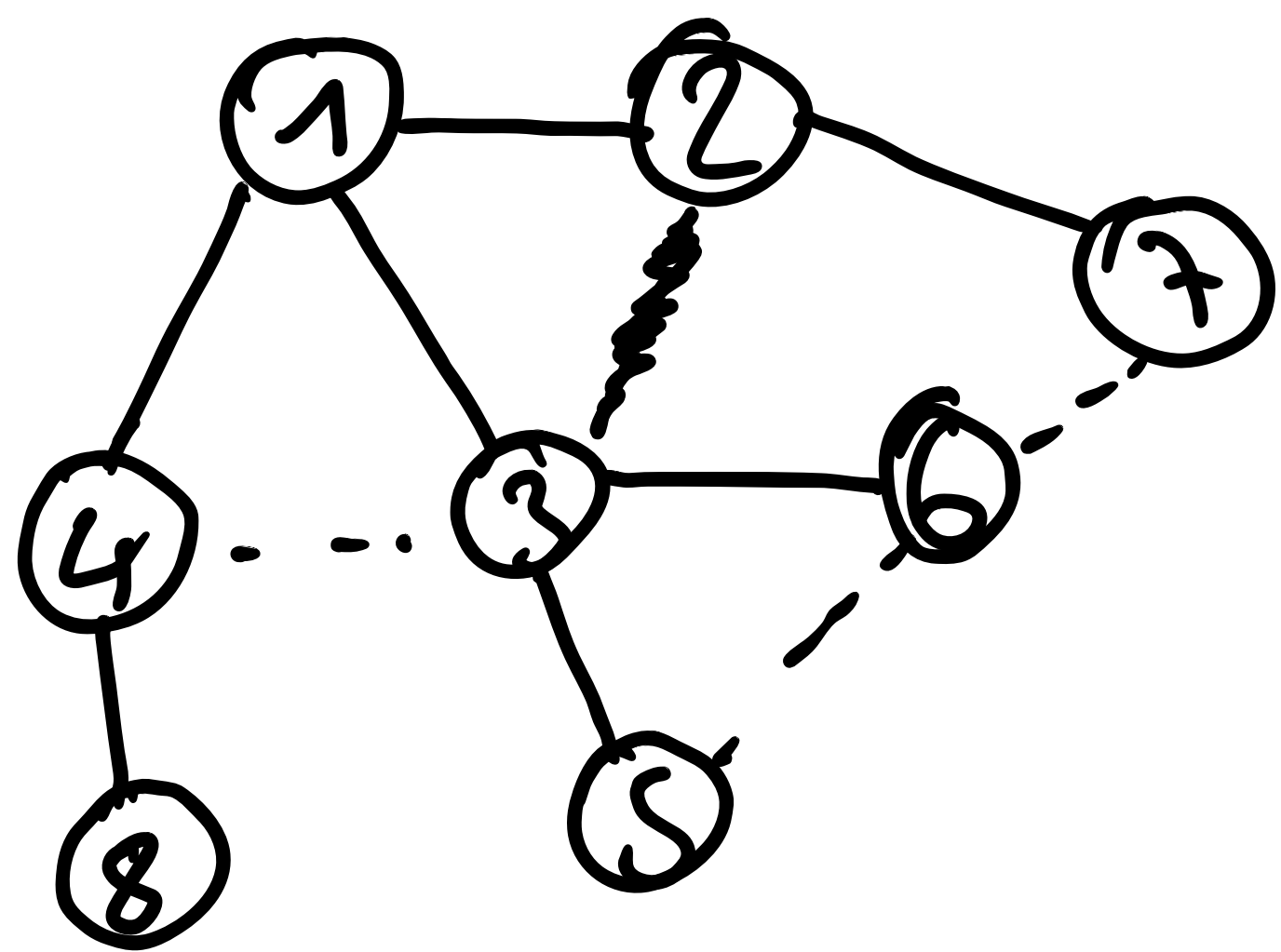


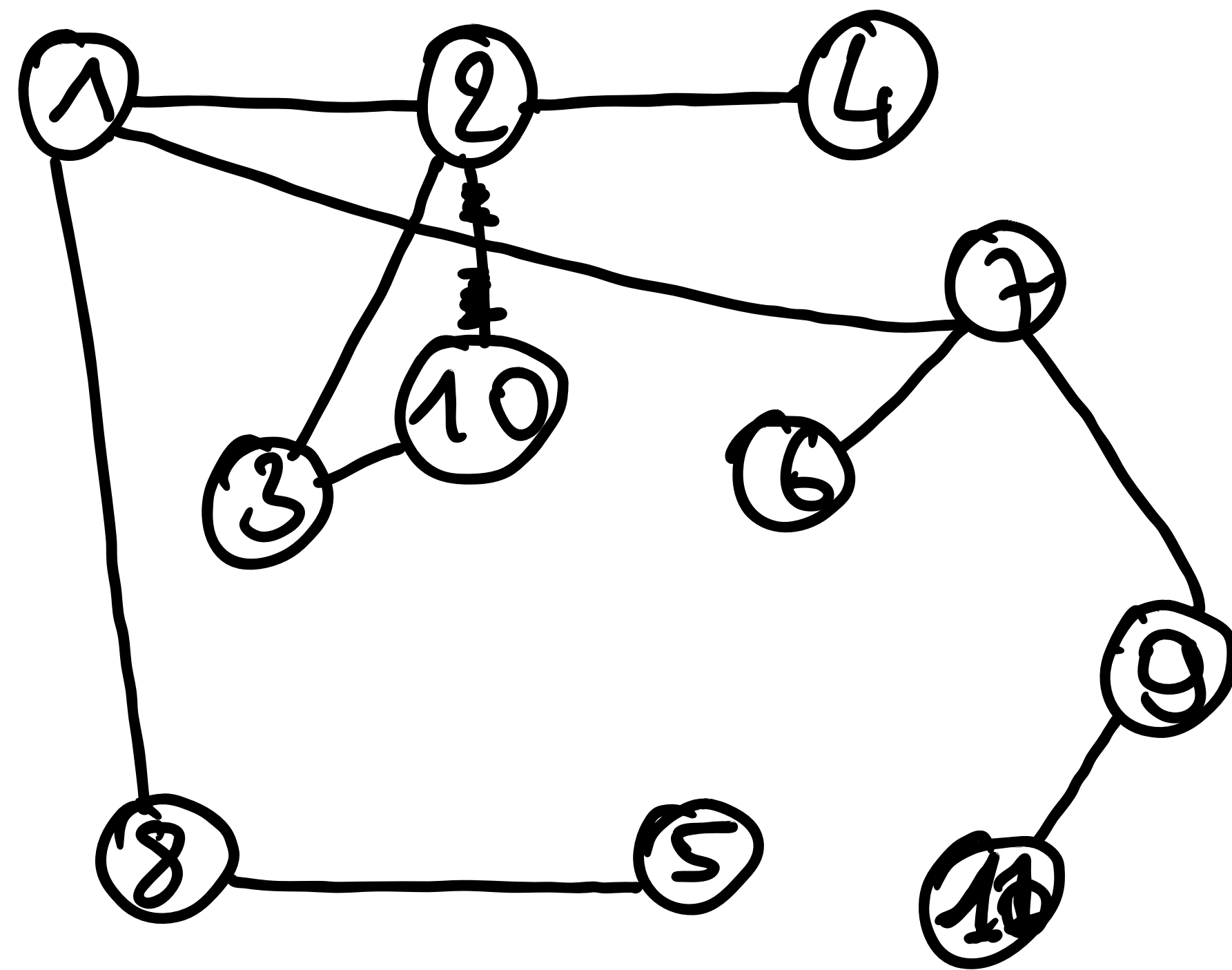
Exercice 1:

distance: \textcircled{x}^y : $\begin{cases} x: \text{chiffre} \\ y: \text{position dans l'arbre} \end{cases}$

m	Q	Marquage
	$\textcircled{1}^0$	1
1	$\textcircled{2\ 3\ 4}^1$	1234
2	$\textcircled{3\ 4\ 7}^2$	1234 7
3	$\textcircled{4\ 7\ 5\ 6}^3$	1234567
4	$\textcircled{7\ 5\ 6\ 8}^4$	12345678
7	$\textcircled{5\ 6\ 8}^5$	" "
5	$\textcircled{6\ 8}^6$	" "
6	$\textcircled{8}^7$	" "
8		" "



m	Q	Marquage
	$\textcircled{1}^0$	1
1	$\textcircled{2\ 7\ 8}^1$	12 78
2	$\textcircled{7\ 8\ 5\ 4}^2$	1234 78
7	$\textcircled{8\ 4\ 6\ 9}^3$	1234 6789
8	$\textcircled{8\ 4\ 6\ 9\ 5}^4$	123456789
3	$\textcircled{4\ 6\ 9\ 5\ 10}^5$	12345678910
4	$\textcircled{6\ 9\ 5\ 10}^6$	" "
6	$\textcircled{9\ 5\ 10}^7$	" "
9	$\textcircled{5\ 10\ 11}^8$	1234567891011
5	$\textcircled{10\ 11}^9$	" "
10	$\textcircled{11}^{10}$	" "
11		" "



Exercice 2:

Listes d'adjacence: $O(n+m)$
($2m$ mais 2 est une constante)

$$\begin{aligned} n &= |V| \\ m &= |E| \end{aligned}$$

Matrices $O(n + n^2)$
 \uparrow $n \times n$ cases: $\begin{cases} n \text{ cases pour trouver les } uv \in E \\ u \text{ sur } n \text{ valeurs} \end{cases}$

Exercice 3: On suppose qu'on a des listes d'adjacence.

Créer file (Q), créer tableau (dist) // créer un tableau (pred)

marquer(s), dist(s) ← 0 // pred(s) ← s

enfiler (Q, s)

Tant que Q ≠ ∅

u ← défiler (Q):

pour tous u, v ∈ E

si v non marqué

marquer(v), dist(v) ← dist(u) + 1 // pred(v) ← u

enfiler

Entrée : $s, t, dist$

$u \leftarrow t$
chemin : $\{\}$ (liste chaînée)
tant que $u \neq s$

$\forall uv \in E$

si $dist(v) = dist(u) - 1$

$u \leftarrow v$

chemin : $u \rightarrow$ chemin

break

retourner chemin

Complexité de $O(m)$

Entrée : $s, dist$

$\forall v \in V$, calculer chemin($s, v, dist$)

Complexité $O(n \times m)$

3.

chemin 2($s, t, pred$)

$u \leftarrow t$

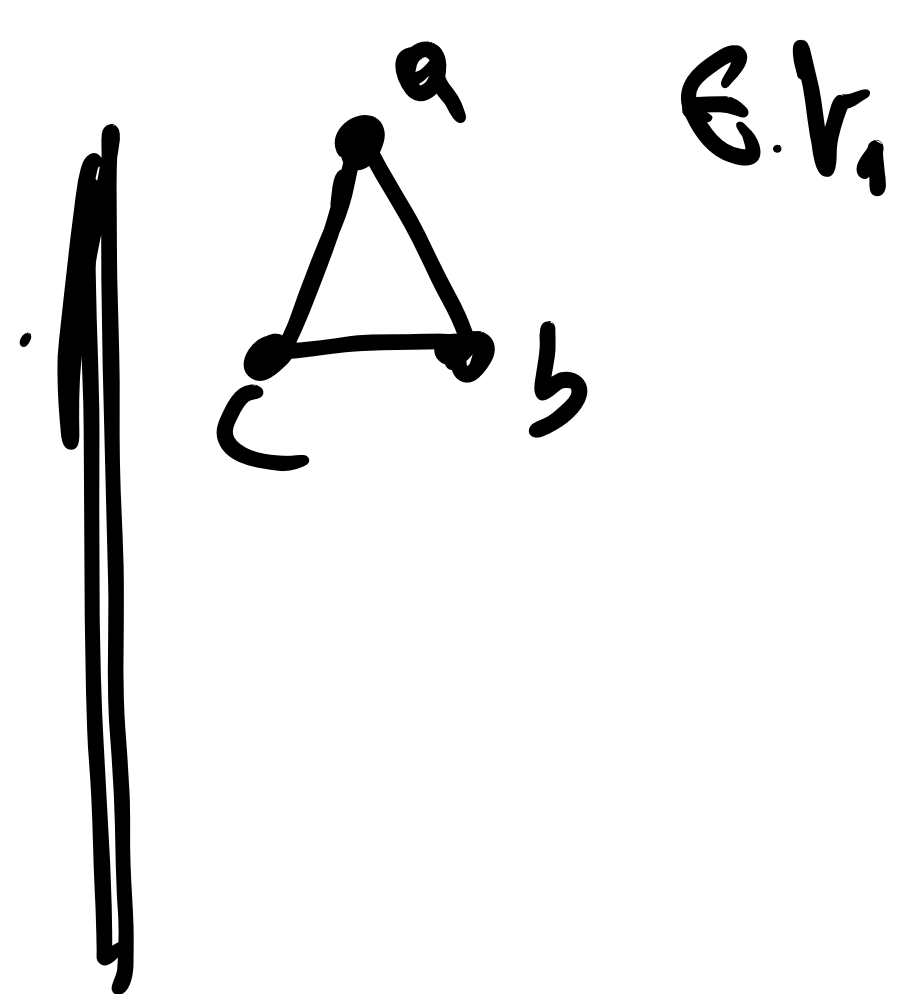
chemin : $\{\}$

tant que $u \neq s$

$u \leftarrow pred(u)$

chemin $u \rightarrow$ chemin

Exercice 4:



Si $a \in V_1$, a, b et $a, c \in E$

$\Rightarrow b$ et $c \notin V_1$

$\Rightarrow b$ et $c \in V_2$

Or $b, c \in E$, contradiction

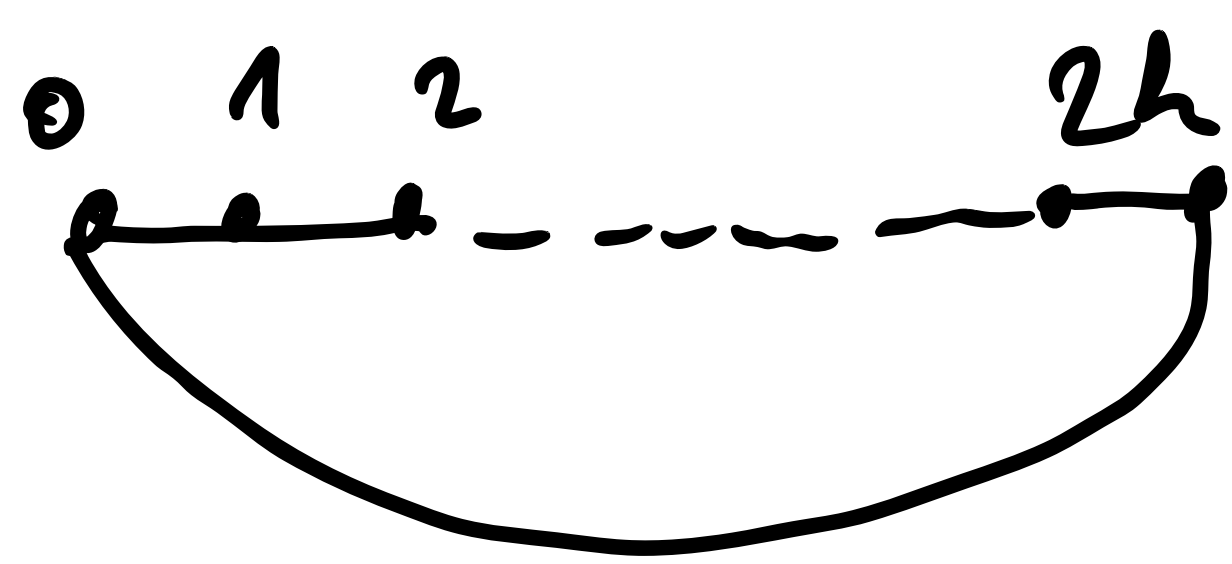
Triangle abc ne peut pas être biparti

1. ce n'est donc pas un graphe biparti

2. c'est un graphe biparti si on prend les diagonales.

$$3. \quad 0 \in V_1 \Rightarrow 1 \notin V_1 \Rightarrow 1 \in V_2 \Rightarrow 2 \notin V_2 \Rightarrow 2 \in V_1$$

$$\left. \begin{array}{l} i \text{ pair} \Rightarrow i \in V_1 \\ i \text{ impair} \Rightarrow i \in V_2 \end{array} \right\} 2h \in V_1, \text{ or } (2h, 0) \in E, \text{ contradiction.}$$



Pas de cycle impair $\stackrel{?}{\Rightarrow}$ biparti
 \Downarrow
 2-colorable possible
 DM.

4 + 5,