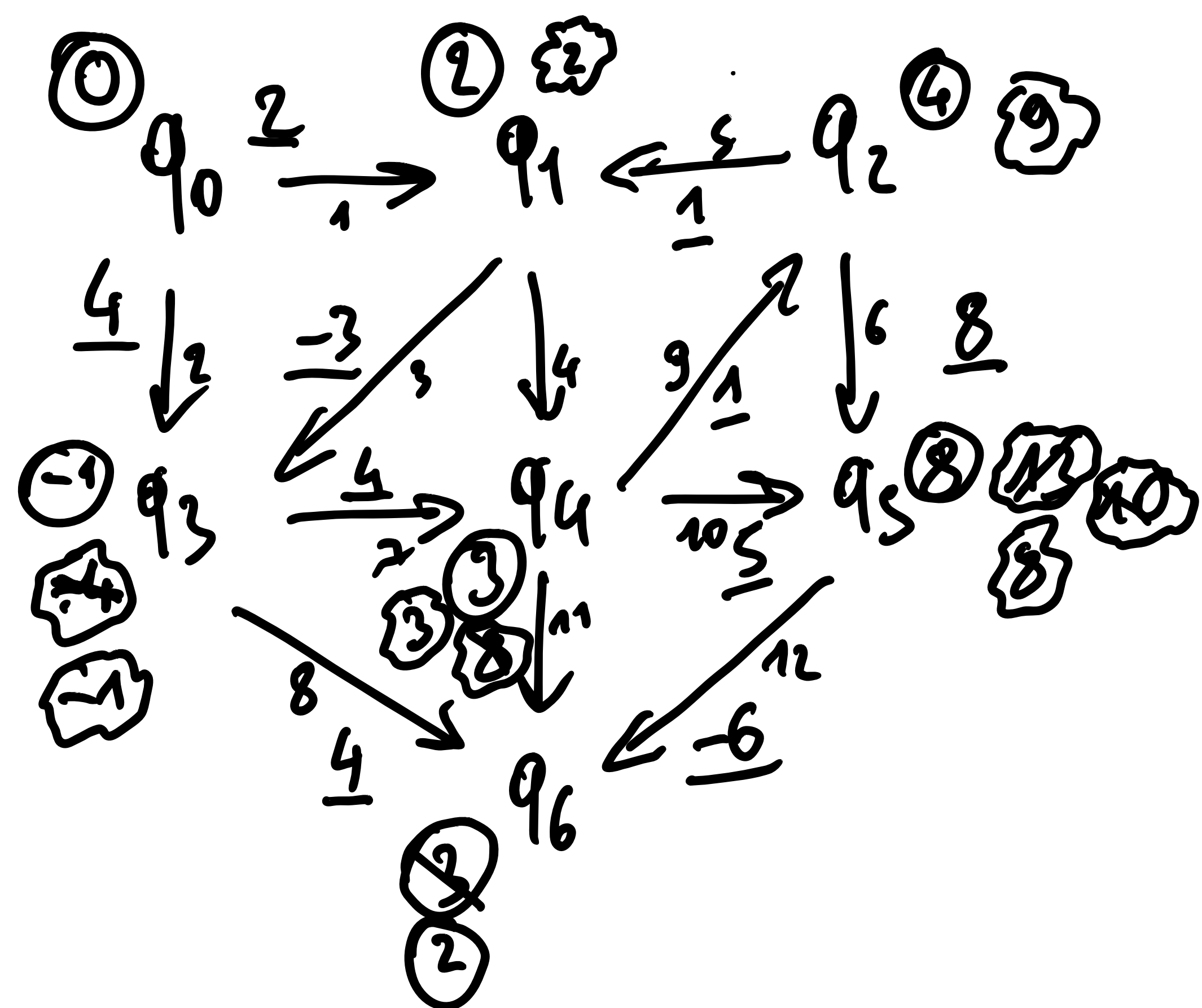


Exercice 3 TDS :



$\forall u \in V$

$d[u] = +\infty$

$perc[u] = NULL$

$d[s] = 0$

Pour $k = 1 \text{ à } n-1$

Pour tout $u, v \in E$

si $d[v] > d[u] + p(u, v)$

$d[v] = d[u] + p(u, v)$

$perc[v] = u$

add boolean

Ordre 1

k	0	1	2	3	4	5	6
0	0	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
1	0	2	4	-1	3	8	2
2							

PARCEL

TERMINÉ

Ordre 2

	0	1	2	3	4	5	6
0	0	2	$+\infty$	4	$+\infty$	$+\infty$	$+\infty$
1	0	2	$+\infty$	-1	3	$+\infty$	8
2	0	2	9	-1	3	9	3
3	0	2	4	-1	3	8	3
4	0	2	4	-1	3	8	2
5							
6							

Pareil

Complexité BF : Listes $n \times m$

Matrices $n \times n^2 = n^3$

Dijkstra $n + m$

BF avec poids positifs et moins cher que d'un Dijkstra n .

Si on fait \oplus de $n-1$ passage avec encore des changements alors on détecte une boucle ∞

$\forall u \in V$

$\left. \begin{array}{l} d[u] = \infty \\ \text{perc}[u] = \text{NULL} \end{array} \right\} k=0$

$d[s] = 0$

Pour $k = 1 \text{ à } n-1$

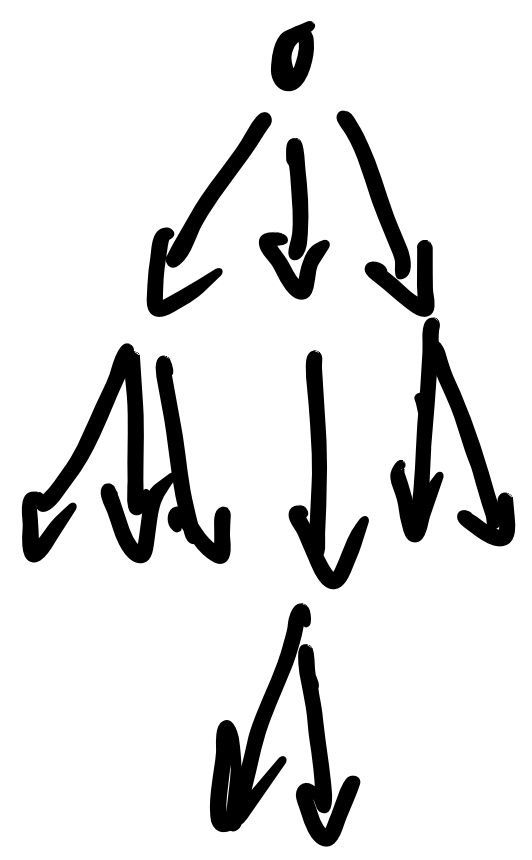
$b = \text{false}$

Pour tout $u, v \in E$

$\left| \begin{array}{l} \text{si } d[v] > d[u] + p(u, v) \\ \quad \left| \begin{array}{l} d[v] = d[u] + p(u, v) \\ \quad b = \text{true} \\ \quad \text{perc}[v] = u \end{array} \right. \\ \text{si } !b \\ \quad | \text{ break} \end{array} \right.$

Exercice 6, $G, S \subseteq V \rightarrow F \rightarrow E$

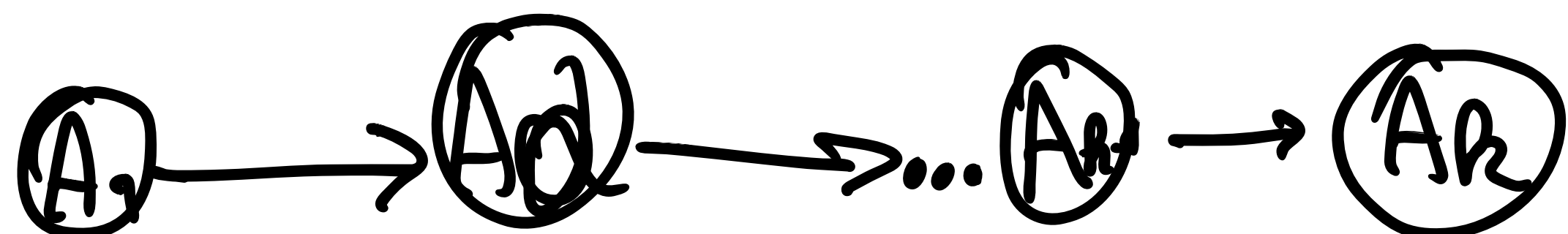
1. $\textcircled{A} \xrightarrow{c(A,B)} \textcircled{B}$



$x \overset{B}{A} (x \text{ ou mon nom } A)$
 $= x \times c(A, B) \overset{B}{B}$

$o \rightarrow o \rightarrow o \rightarrow o \rightarrow o$

6.1 A_1, A_2, \dots, A_k

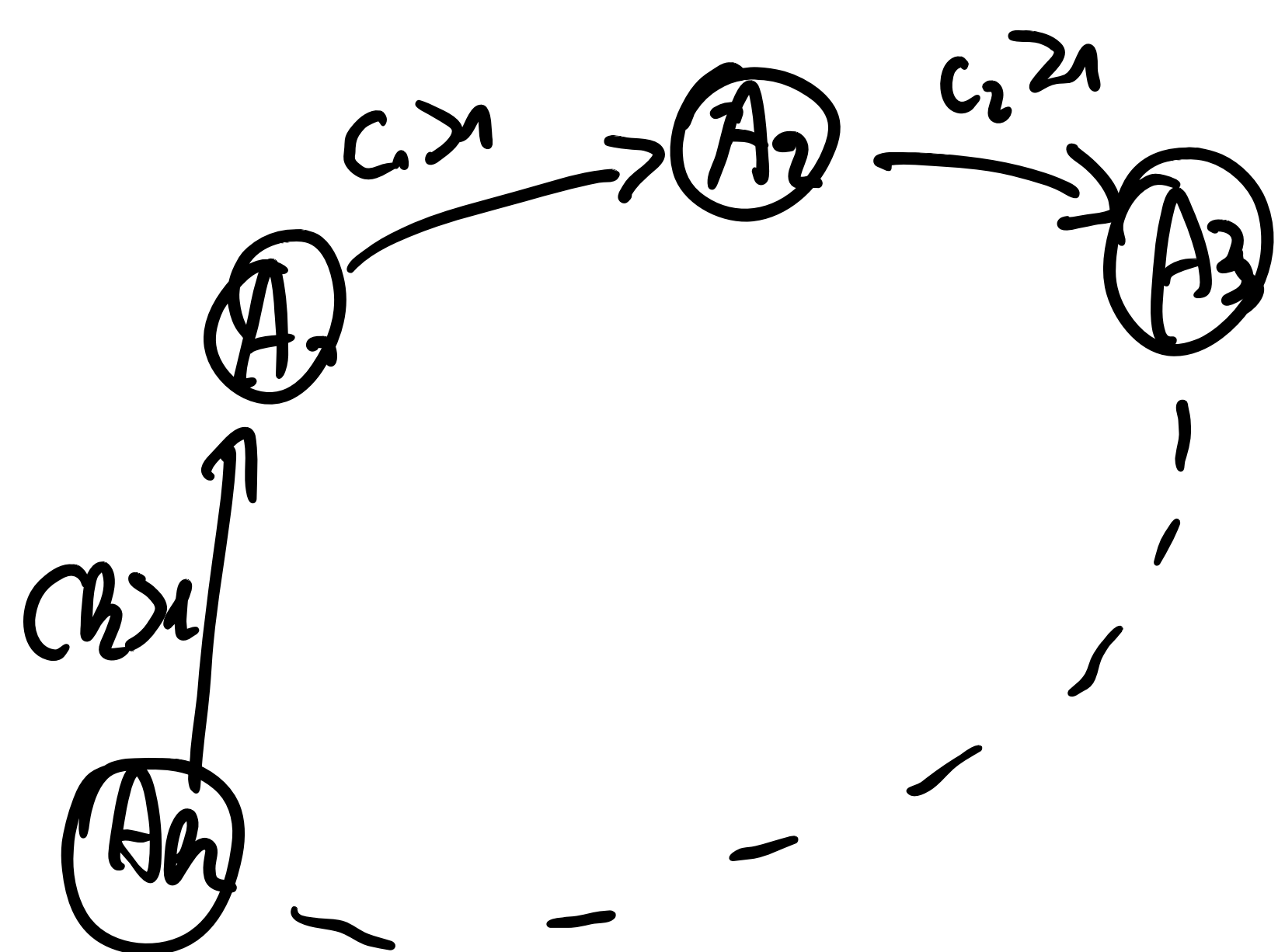


$x, A_1 = ? A_k$

$= x [c(A_1, A_2) \times c(A_2, A_3) \times \dots \times c(A_{k-1}, A_k)]$

$x A_1 = x \times c(A_1, A_2) A_2$

$y A_2 = y \times c(A_2, A_3) A_3$

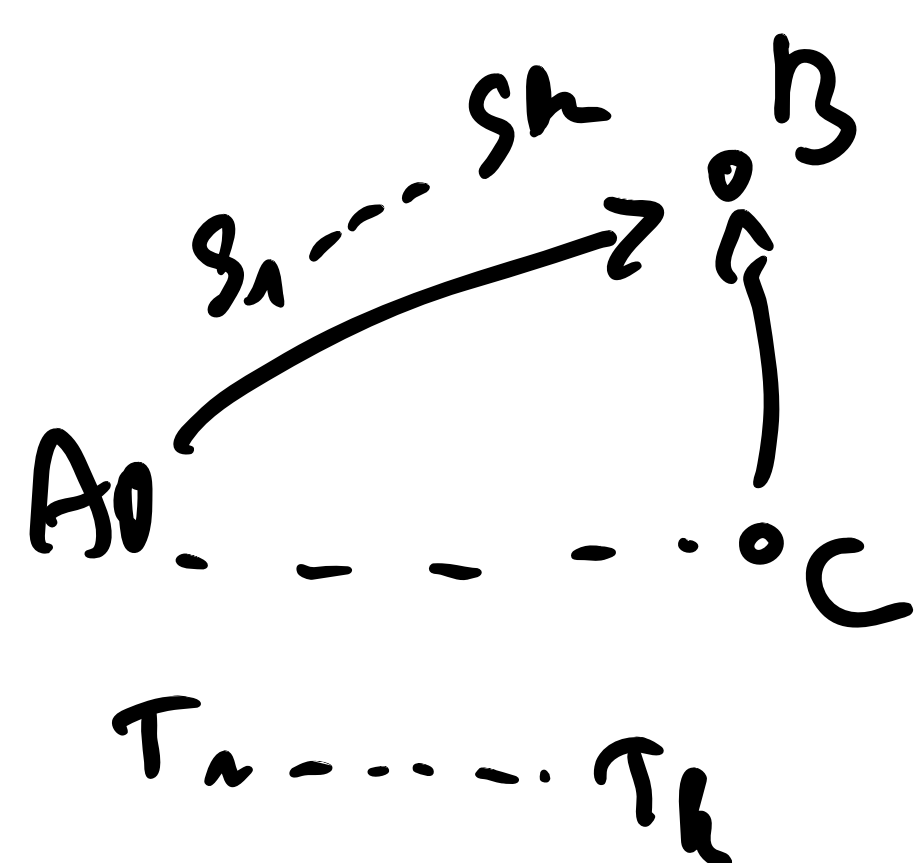


$$x A_1 = x \times c_1 \times c_2 \times \dots \times c_n \quad A_1 > x A_1$$

$$\underbrace{z_1 \ z_1 \ \dots \ z_1}_{>1}$$

Soit un cycle $A_1 \dots A_k$ si tous les $h_{A_i, A_{i+1}}$ sont > 1 , on gagne de l'argent. Si le h du cycle est > 1 , on gagne de l'argent.

$$3) \begin{matrix} S_1: & A & s_1 & s_2 & \dots & s_n & B & C_{s_1} \\ S_2: & A & t_1 & t_2 & \dots & t_k & C & C_{s_2} \end{matrix}$$



$$C_{s_2} \times C(C, B) > C_{s_1}$$

Mieux vaut passer par S_2 puis C, B pour convertir A en B .

$$\forall u \in V$$

$$t[u] = -\infty$$

$$t_{\text{pere}}[u] = \text{NULL}$$

$$t[s] = 1$$

$$\text{Pour } k = 1 \text{ à } n-1$$

$$\quad \text{Pour } u, v \in E$$

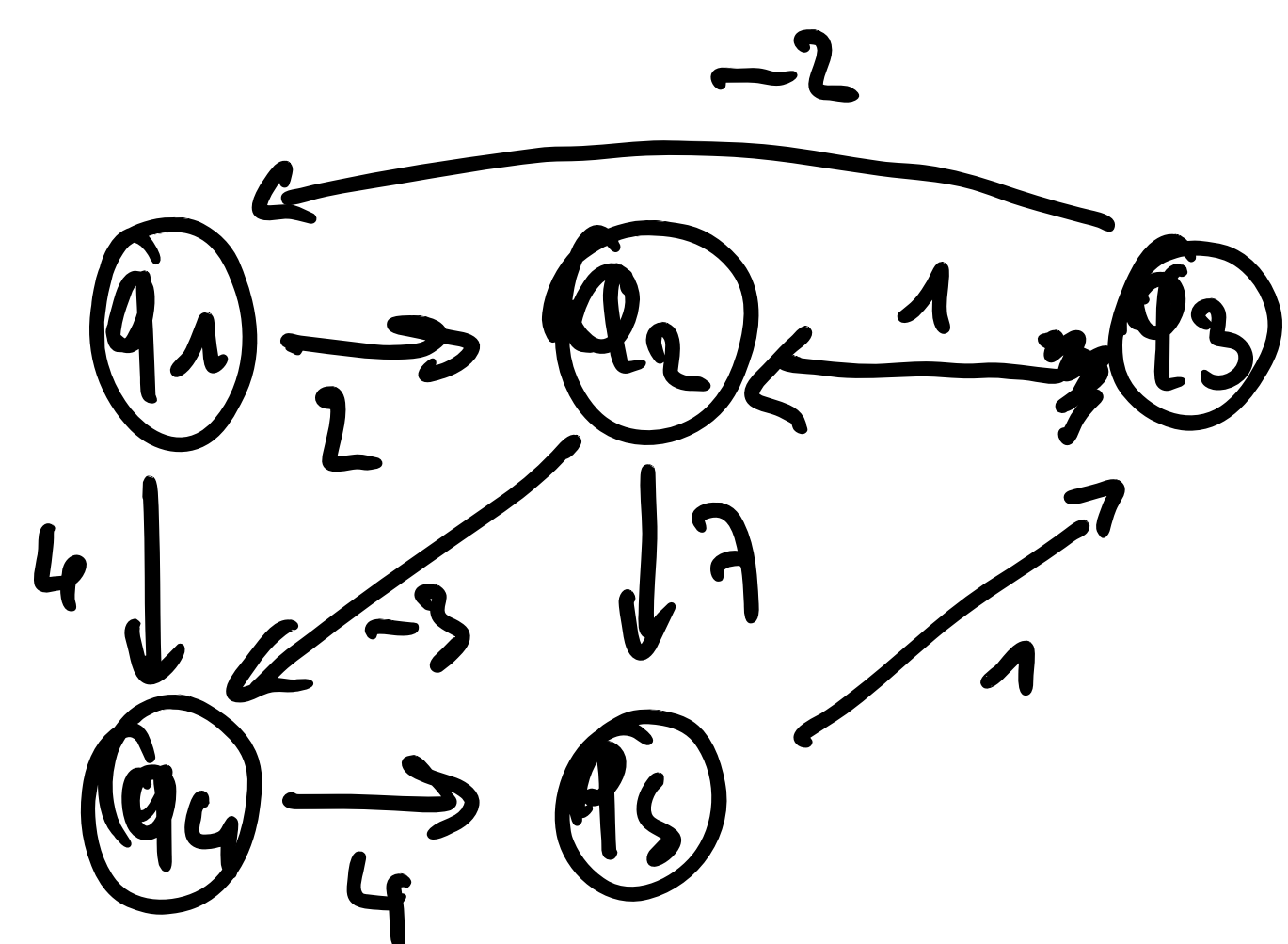
$$\quad \quad \text{Pour } u, v \in E$$

$$\quad \quad \quad \text{si } d[u] < d[u] * p(u, v)$$

$$\quad \quad \quad \quad t[v] = t[u] \times c(u, v)$$

$$\text{soit } p(u, v) = -\log(c(u, v))$$

TD6 Exercice 1 :



$$M_0 = \begin{bmatrix} 0 & 2 & 4 & & \\ & 0 & -3 & 7 & \\ -2 & 1 & 0 & & \\ & & & 0 & 4 \\ & & 1 & & 0 \end{bmatrix}$$

$M_i(a,b)$ plus courts chemins pour aller de a à b en passant par les sommets $\leq i$.

$M_i(a,b)$ plus courts chemins pour aller de a à b en passant par les sommets $\leq i$

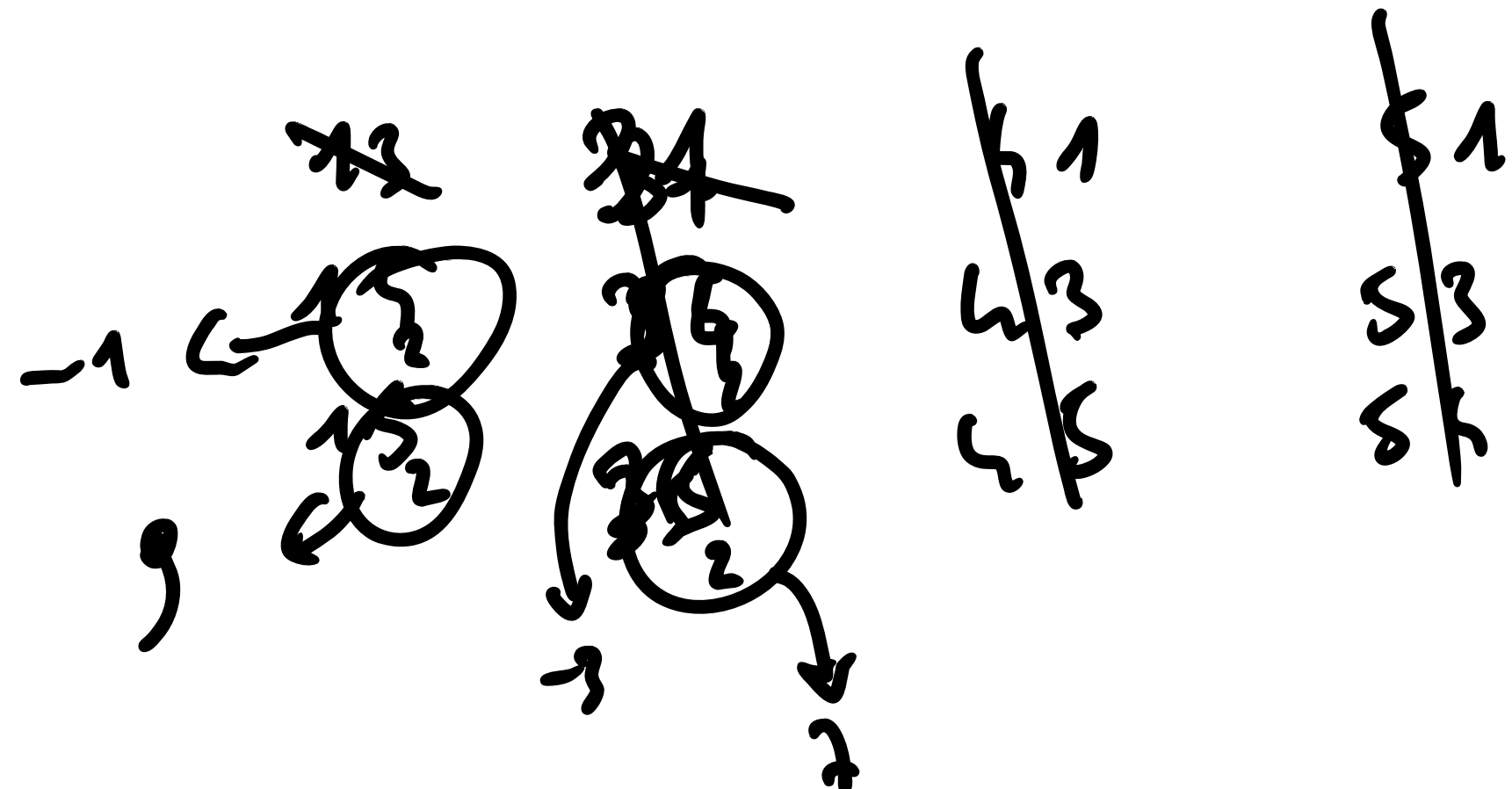
$$M_{i+1}(a,b) = \min \begin{cases} M_i(a,b) \\ M_i(a,i+1) + M_i(i+1,b) \end{cases}$$

$$M_1 = \begin{bmatrix} 0 & 2 & 4 & & \\ & 0 & -3 & 7 & \\ -2 & 0 & 0 & 2 & \\ & & & 0 & 4 \\ & & 1 & & 0 \end{bmatrix}$$

$$\begin{array}{c|c|c} \begin{array}{c} 23 \\ 24 \\ 25 \end{array} & \begin{array}{c} \textcircled{3,2} \\ \textcircled{3,4} \\ \textcircled{3,5} \end{array} & \begin{array}{c} 42 \\ 43 \\ 45 \end{array} \\ \hline & \begin{array}{c} -2+2 \\ -2+4 \\ -2+5 \end{array} & \begin{array}{c} 52 \\ 53 \\ 54 \end{array} \end{array}$$

car impossible d'atteindre 1.

$$M_2 = \begin{bmatrix} 0 & 2 & -1 & 9 & \\ & 0 & -3 & 7 & \\ -2 & 0 & 0 & -3 & 7 \\ & & & 0 & 4 \\ & & 1 & & 0 \end{bmatrix}$$

$$M_3 = \begin{bmatrix} 0 & & & 9 & \\ & 0 & & 7 & \\ -2 & 0 & 0 & -3 & 7 \\ & & & 0 & 4 \\ & & 1 & & 0 \end{bmatrix}$$


$$\begin{array}{c|c|c|c} \begin{array}{c} 12 \\ 14 \\ 15 \end{array} & \begin{array}{c} 24 \\ 25 \end{array} & \begin{array}{c} 41 \\ 42 \\ 45 \end{array} & \begin{array}{c} 51 \\ 52 \\ 54 \end{array} \\ \hline & & & \end{array}$$