

TD 1

Ero 2.1, 2, 4

3.2, 6, 7

↑
! Dur

2.4 φ sous forme NC

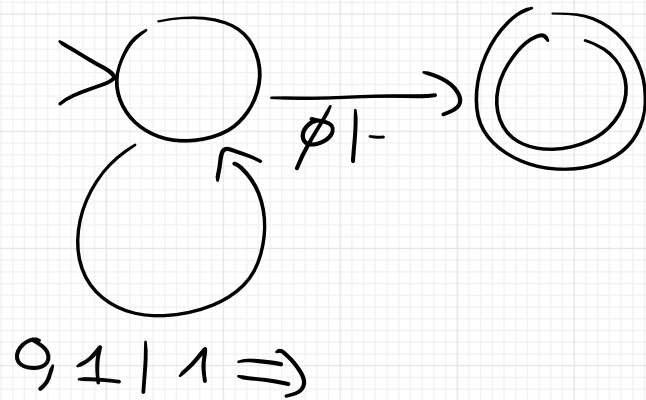
$(v \ v) \wedge (v \ v \ v \ v)$

$\wedge (v \ v \ v \ v \ v)$

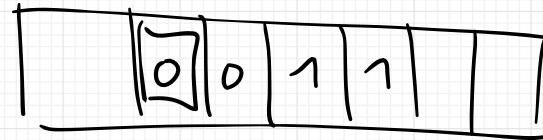
...

~~⊢~~ ~~⊢~~ ~~⊗~~

2.1



En supposant que la tête
est à gauche au début.



2.2

Entrée : S

$a, b = 0; |S| - 1$

tant que $b \neq -1$

si $S[a] \neq S[b]$

→ NON

$a++$

$b--$

→ OUI

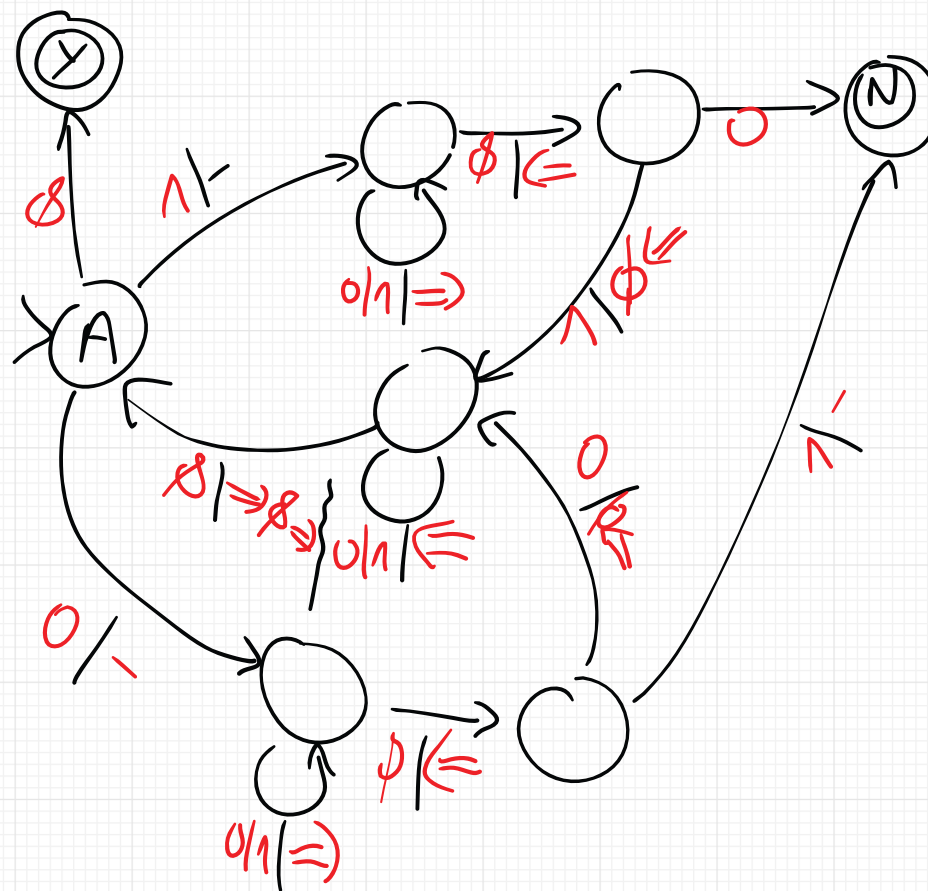
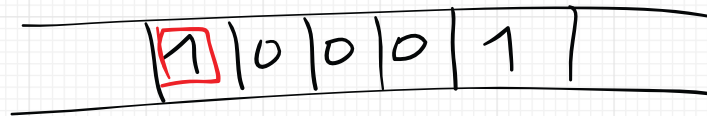
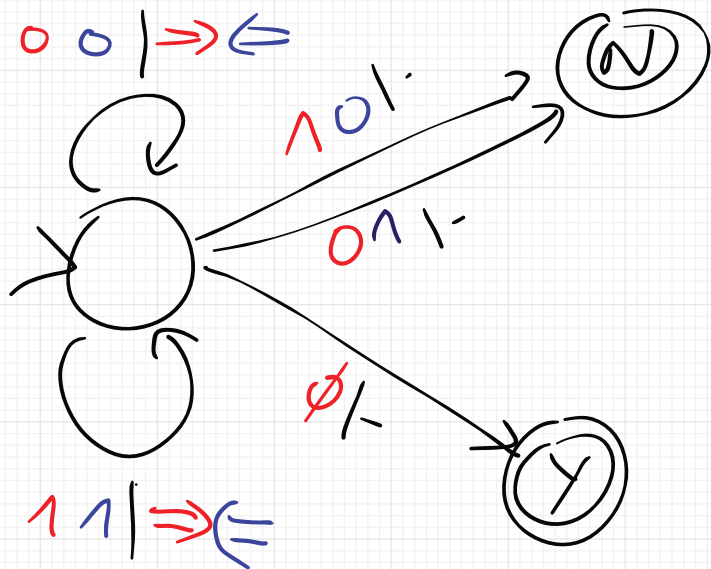
tant que $S \neq \emptyset$

si $S[0] \neq S[|S|-1]$

→ NON

$S = S[1 : -1]$

→ OUI



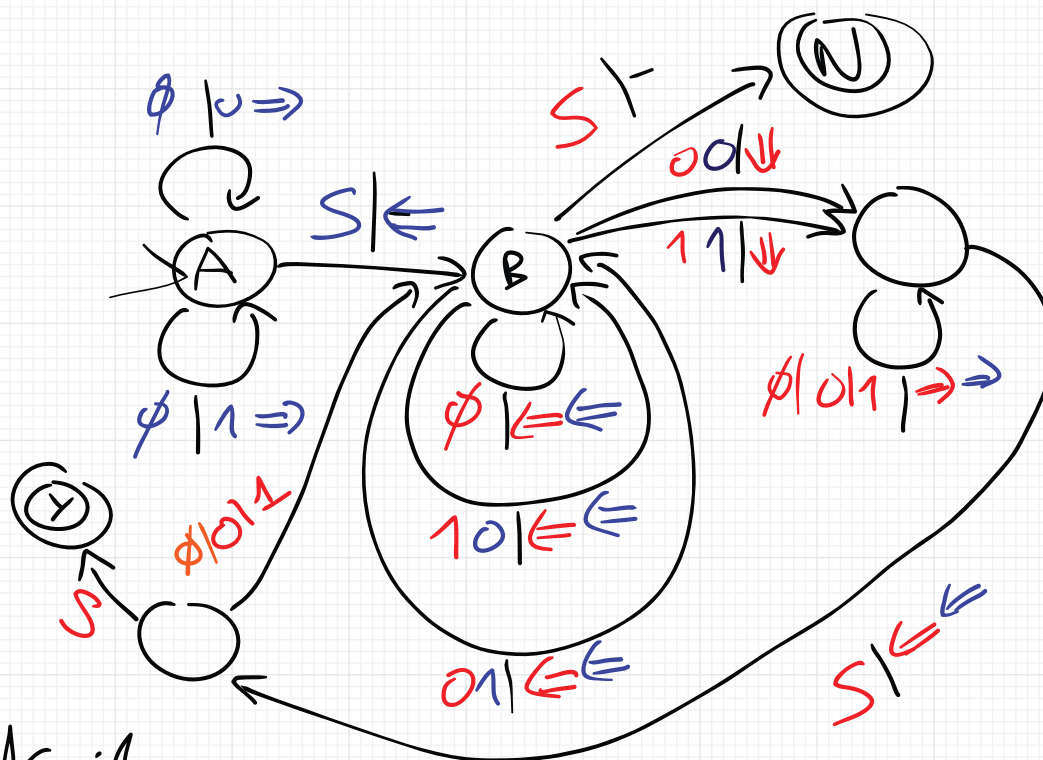
$$\varphi = (\overset{C_1}{x \vee y}) \wedge (\overset{C_2}{\bar{y} \vee \bar{z} \vee \bar{t} \vee x}) \wedge (\overset{C_3}{\bar{x} \vee y \vee \bar{t}})$$

Une
manière
d'encoder
 φ

S	S	S	S	S	S
S	1	1			S
S	1	0	0	0	S
S	0	1		0	S
S	S	S	S	S	S
	x	y	z	t	

C_1
 C_2
 C_3

S	S	S	S	S	S	S
S	1	1		 	S	
S	1	0	0	0	S	
S	0	1		0	S	
S	S	S	S	S	S	S
S	1	1	0	 	S	S



Entre A et B, la machine décide

- Si chaque variable est vraie ou fausse : sur la dernière ligne, 1 si vrai, 0 sinon
- Ensuite elle vérifie chaque clause : V ligne est $\exists$ une colonne où = ?

Exo 1

2 (SAT)? Soit φ une formule booléenne, avec n variables $x_1 x_2 \dots x_n$. Existe-t-il une affectation des variables t_φ φ devienne vraie?

12 (S(2E)): ~~Soit G un graphe que vaut $|V|$?~~