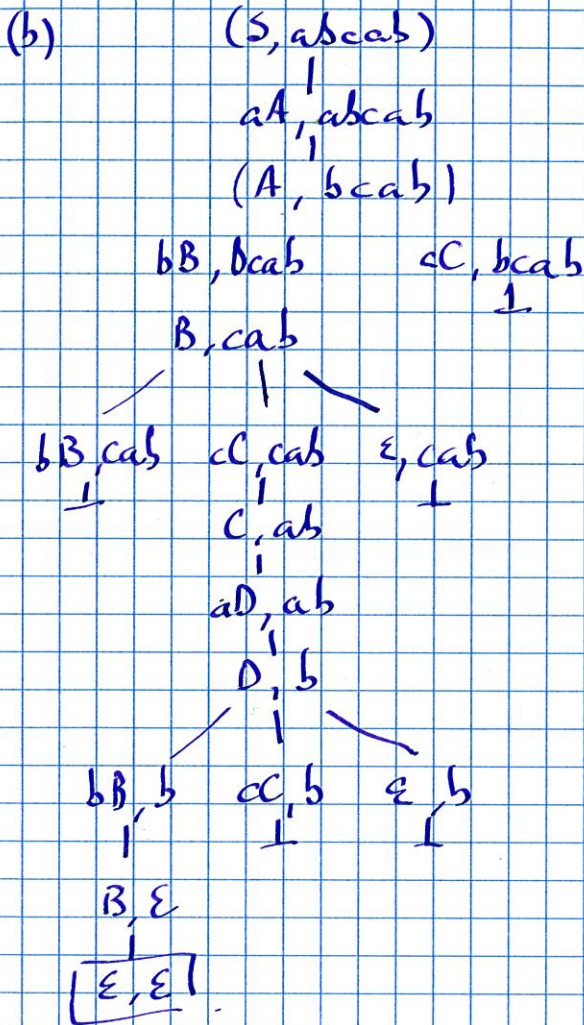
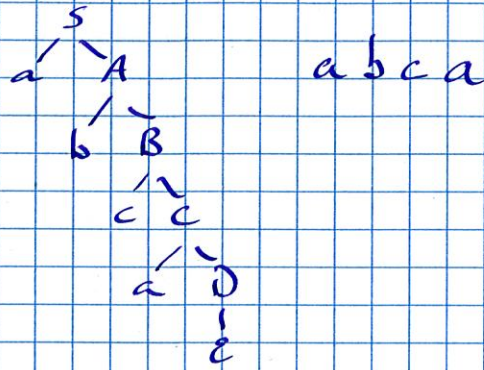
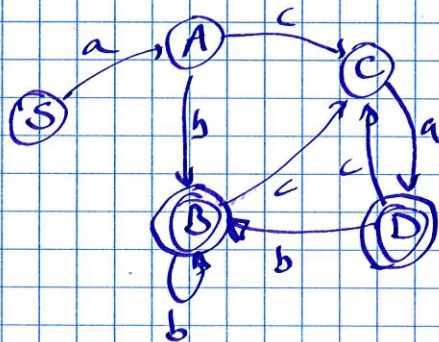


1 (a) mot reconnu :
 mot non reconnu :
 bacc
 ($u = \text{bur} \notin L$).



0512

(c)



cet automate (incomplet) s'obtient en établissant une correspondance entre états & non-terminaux.

0513

(d) Pour minimiser, il faut d'abord compléter :

	a	b	c
→ S	A	Z	Z
A	Z	B	C
← B	Z	B	C
C	D	Z	Z
← D	Z	B	C
Z	Z	Z	Z

On voit que B & D ont la m[^]me ligne : ils sont donc indistinguables.
 Pour vérifier que ce sont les seuls, il faut affliger la méthode

	S	A	B	C	D
Z	X ₂	X ₁	X ₀	X ₁	X ₀
D	X ₀	X ₀		X ₀	
C	X ₁	X ₁	X ₀		
B	X ₀	X ₀			
A	X ₁				

X₀ : (S, A, C, D, Z) (B, D)

- X₁ : S, Z : /
- S, C : a
- S, A : b
- A, Z : b
- A, C : a
- C, Z : a

→ (S, Z) (A) (B, D) (C)

X₂ : S, Z : a X₃ : idem

Résultat :

(S) (A) (B, D) (C) (Z)

Automate minimal (sans points) :

	a	b	c
→ S	A		
A		B	C
← B		B	C
C	B		

(= B, D)

d'où la grammaire + simple :

S	→	aA
A	→	bB cC
B	→	bB cC ε
C	→	aB

langage reconnu :

$$a (b|aca) (b|ca)^*$$

3

3

$$S \rightarrow aSb \mid Xb \mid a$$

$$X \rightarrow b \mid cY$$

$$Y \rightarrow YS \mid SXc$$

① Dérecursivisation : seule la production $Y \rightarrow YS \mid SXc$.

$$\rightsquigarrow Y \rightarrow SXcY'$$

$$Y' \rightarrow SY' \mid \epsilon$$

Elimination ϵ : $Y \rightarrow SXcY' \mid SXc$

$$Y' \rightarrow SY' \mid S$$

On laisse la production singulière $Y' \rightarrow S$ pour le moment.

② Greibach

$$S \rightarrow \begin{array}{l} aSb \\ \cancel{Xb} \\ bb \\ cYb \\ a \end{array} \quad \begin{array}{l} \checkmark \\ \\ \checkmark \\ \checkmark \\ \checkmark \end{array}$$

$$X \rightarrow \begin{array}{l} b \\ cY \end{array} \quad \begin{array}{l} \checkmark \\ \checkmark \end{array}$$

$$Y \rightarrow \begin{array}{l} \cancel{SXcY'} \\ aSbXcY' \\ bbXcY' \\ cYbXcY' \\ aXcY' \end{array} \quad \begin{array}{l} \\ \checkmark \\ \checkmark \\ \checkmark \\ \checkmark \end{array}$$

$$\begin{array}{l} \cancel{SXc} \\ aSbXc \\ bbXc \\ cYbXc \\ aXc \end{array} \quad \begin{array}{l} \\ \checkmark \\ \checkmark \\ \checkmark \\ \checkmark \end{array}$$

$$Y' \rightarrow \begin{array}{l} \cancel{SY'} \\ aSbY' \\ bbY' \\ cYbY' \\ aY' \end{array} \quad \begin{array}{l} \\ \checkmark \\ \checkmark \\ \checkmark \\ \checkmark \end{array}$$

$$\begin{array}{l} \cancel{S} \\ aSb \\ bb \\ cYb \\ a \end{array} \quad \begin{array}{l} \\ \checkmark \\ \checkmark \\ \checkmark \\ \checkmark \end{array}$$

+ remplace x/X

$$S \rightarrow \begin{array}{l} aSB \\ bB \\ cYB \\ a \end{array} \quad B \rightarrow b$$

$$X \rightarrow \begin{array}{l} b \\ cY \end{array}$$

$$Y \rightarrow \begin{array}{l} aSBXcY' \\ bbXcY' \\ cYbXcY' \\ aXcY' \\ aSBXC \\ bBXC \\ cYbXC \\ aXC \end{array} \quad C \rightarrow c$$

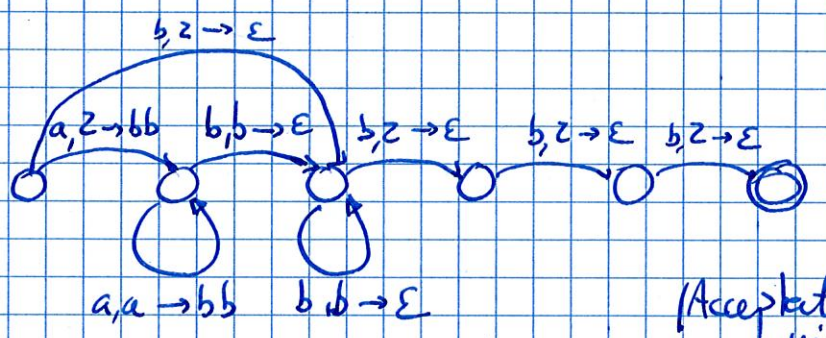
$$Y' \rightarrow \begin{array}{l} aSBY' \\ bBY' \\ cYbY' \\ aY' \\ aSB \\ bB \mid cYB \mid a \end{array}$$

[2]

	a	b	c	ϵ
1	2,3,7	5,4		4,6
2		4	3,6	5
3			2	
4	3,7	4		6
5	4		6	
6	7			
7	2,3,7	7,5,4		1,4,6

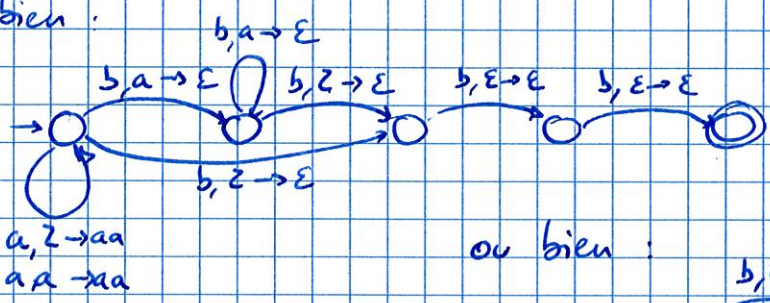
[4] $a^n b^{2n+3}$

Automate direct :

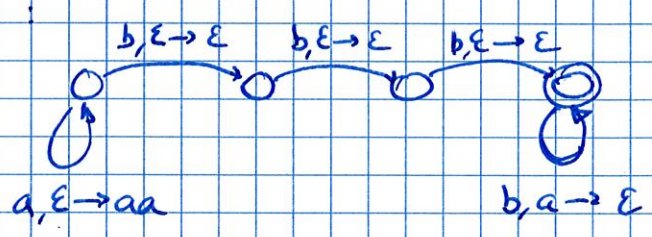


(Acceptation mixte)

ou bien :

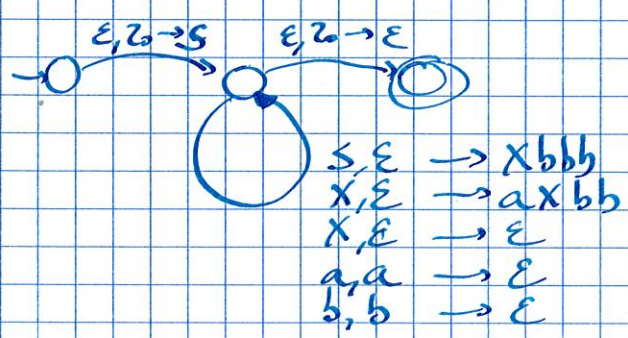


ou bien :



En passant par une grammaire :

$$S \rightarrow X b b b \quad X \rightarrow a X b b \mid \epsilon$$



- $S, \epsilon \rightarrow X b b b$
- $X, \epsilon \rightarrow a X b b$
- $X, \epsilon \rightarrow \epsilon$
- $a, a \rightarrow \epsilon$
- $b, b \rightarrow \epsilon$