LA3 - Examen 2018 Exercice 1. 1.  $S \rightarrow a Saa / b$ .

2. Acceptation par pile vide:  $-\frac{\varepsilon, \overline{\varepsilon}_0/\varepsilon}{S} + \frac{S}{S} + \frac{\varepsilon}{S} = \frac{S}{S}$ 3. Li  $L_1 \in Rec$ , le lemme de l'étoile donne un entier N. On choisit  $u = a^N ba^{2N} \in L_1$ , |u| > N.

Li u = xyz avec  $|xy| \le N$  et  $y \ne \mathcal{E}$ , alors  $y = a^i$  pour un certain i > 0, et  $x \cdot y^2 = a^{N+i}ba^{2N} \ne L$ , contradiction avec le lemme de l'étoile. Donc L, & Rec Exercice 2 1.  $E'L_2 = L_2$ .  $a'L_2 = \int u / |u|_a \text{ impair et } |u|_b \text{ impair }$ 5-1/2 = {u | |u|a pair et |u|b pair } : E & 5-1/2. (ab) Lz = (ba) Lz = { u / |u|a impair et /u|b pair }. Il n'y a pas d'autres résiduels. On en dédeut l'automate minimal suivant:

- L2 - (a'L2)

2. On applique l'algorithme de Brzozowski-McCluvkey: (a'L2)

ab) L2

ab) L2 i = 1 2 =Elimination de 4:  $i = \frac{b+ab(bb)^{*}a}{b+a(bb)^{*}ba} = \frac{\varepsilon}{2} + \frac{1}{b+a(bb)^{*}ba}$ Elimination de 2:  $i = 1 \xrightarrow{b+ab(bb)^{*}a} f$  où  $e = aa + ab(bb)^{*}ba + (b+ab(bb)^{*}a)(b+a(bb)^{*}ba)$ On obtient donc l'expression nationnelle e\* (b+ab (bb)\*a) pour Le. Exercice 3 1. On linéause:  $(x_1 + x_2)^* x_3 x_4 (x_5 + x_6)^* x_7$ . On obtient:

0 1,2,3 Cable de transition: 1
1,2,3
2 1,2,3 ducesseus: 5,6,+ 5,6,7

3. L'automate précédent est déterministe et complet, on offlique l'algorithme de More:

1 Ly = bL1+aL2+E On veut une e. n. pour Le dans le système d'équations suivant: L= a/2+ b/3+E L3 = aL3+bL4+E de lemme d'otroien donne L4 = 6 a L3

On on dédut 
$$L_2 = aL_2 + b(a+b^{\dagger}a)^{*} + \mathcal{E} = a^{*}(b(a+b^{\dagger}a)^{*} + \mathcal{E})$$

et 
$$L_{4} = bL_{4} + a^{+}(b(a+b^{+}a)^{*}+\varepsilon)+\varepsilon = b^{*}(a^{+}(b(a+b^{+}a)^{*}+\varepsilon)+\varepsilon)$$

Exercice 4 1. Go est reconnu par la modification de ct où seul q est final.

De est reconnu par la modification de ct où l'état initial est q.

2. Li  $x \in \mathcal{D}_{g}G_{g}$  alors  $\exists v \in \mathcal{D}_{g}$  et  $u \in G_{g}$  to  $x = \sigma u$ . Or  $uv \in L$  can  $S^{*}(g_{0}, u) = g$  et  $S^{*}(g, v) \in F$ .

3. Si  $x \in L'$  also  $\exists u, v \in \Sigma^*$  to x = vu et  $uv \in L$ . Soit  $g \in Q$  to  $S^*(g_0, u) = g$ : alors  $S^*(g_1v) \in F$ , donc  $u \in G_g$  et  $v \in D_g$ , donc  $x \in D_g G_g$ .

4. Par 2 et 3, L'= U Da G. Par 1., Da et Ga sont reconvaissables. Par clôtere de lec par . et U, L'ERec

Dercice 5 1. Le Alg, le lemme d'itération donne un entier N. On choisit u=aNDNNIN uel et /u/>N. Li u=xvywz avec /vyw/<N et vw ZE, alors on distingue phisieurs cas: · si vyur est dans la première moitié de u, alors 20° y w° z = xyz = a N-i b N-j a N b N pour des entiers i et j telo que i+j>0, done avoywez &L. · idem si vyus est dans la seconde moitié. . Nothon vyre est dans la «zone du milieu  $\pi$  b a , donc  $x v^{\circ} y v^{\circ} z = a^{N} b^{N-i} a^{N-j} b^{N}$  pour des entiers i et j tels que i  $i \neq j > 0$ , donc  $x v^{\circ} y v^{\circ} z \notin L$ Nano tous les ors, xv°yv°z &L, contradiction: donc L & Alg. 2. Montrons par neurrence sur n=/x/ que A -> x si x est de longueur impaire et contient a cu milieu. Your n=1: A →x xi x=a, ce qui montre l'hypotrèse au rang 1. Pour n>1:  $A \xrightarrow{*} x$  soi  $A \xrightarrow{} x$ ,  $A \times_n \xrightarrow{*} x$ ,  $y \times_n$  où  $y=x_2...x_{n-1}$  et  $A \xrightarrow{*} y$ soi y de longueur impaire avec a au milieu (san hypothèse de récurrence au rang |y|=n-2)

soi x de longueur in paire avec a au milieu. 3. B => 2 sti x de longueur impaire avec b au milieu. 4.  $x = v \cdot w$  avec |v| = 2p-1 et  $A \xrightarrow{*} v$ , donc  $v_p = x_p = a$ . De même,  $w_g = x_{n+p} = b$ , donc  $x_p \neq x_{n+p}$ . 5. Li z était un cané, alors tién, zi = xin (can /z/= 2n), ce qui n'est pas le cas ici 6. Le vp=a, alors A - 3 v par 2. et vo est de longueur impaire avec b au milieu donc B - 3 w. Bonc' S-AB - \* vw=y. De nême di vp=b: S -> BA - \* vw=y 7. Soit yEI: Si lyl impaire alors soit A-\$y soit B-\$y, done S-\$y sinon par 6., 8 - 3 y. Dans tous les cas, y est engendré par G. . Soit x engendré par G: si  $S \rightarrow A \longrightarrow x$  ou  $S \rightarrow B \longrightarrow x$  alors fx/impaire et  $x \in \mathbb{Z}$ Gihon, S→AB = x ou d→BA = x et 5 montre que x €L. En conclusion,  $\mathcal{L}(G) = I$  donc I est algébrique.