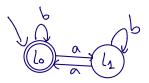
- 1. Trobeu expressions regulars que representin els següents llenguatges transformant un DFA en una expressió regular segons el mètode basat en el lema d'Arden.
 - (a) Mots sobre $\{a, b\}$ amb un nombre parell de a's.



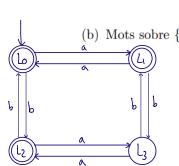
$$L_{1} = l_{1} a + l_{2} b = l_{0} ab^{*}$$

$$L_{2} = l_{1} a + l_{0} b + \Lambda$$

$$= l_{0} ab^{*} a + l_{0} b + \Lambda$$

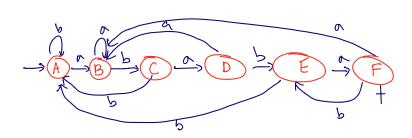
$$= l_{0} (ab^{*} a + b) + \Lambda$$

$$= (ab^{*} a + b)^{*}$$



(b) Mots sobre $\{a, b\}$ amb o bé un nombre parell de a's, o bé un nombre parell de b's. $\frac{\frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = bl_0 + a(al_2 + bl_2)}}{\frac{l_2 = bl_0 + a(al_2 + bl_2)}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_2)}} = \frac{\frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = bl_0 + a(al_2 + bl_2)}}{\frac{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_2)}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_2)}} = \frac{\frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = al_2 + bl_2}}{\frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_2)}} = \frac{\frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_2)}}{\frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_2)}} = \frac{\frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_2)}}{\frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_2)}} = \frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_2)}} = \frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_2)}} = \frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_2)}} = \frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_2)}} = \frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_2)}} = \frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_2)}} = \frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_2)}} = \frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_2)}} = \frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_2)}} = \frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_2)}} = \frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_2)}} = \frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_2)}} = \frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_2)}} = \frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_2)}} = \frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_2)}} = \frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_2)}} = \frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_0 + bl_0)} = \frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_0 + bl_0)} = \frac{l_3 = al_2 + bl_2}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_0 + bl_0)} = \frac{l_3 = al_2 + bl_0}{l_2 = (aa)^* (bl_0 + abl_0 + bl_0)} = \frac{l_3 = al_2 + bl_0}{l_3 = (aa)^* (bl_0 + abl_0 + bl_0)} = \frac{l_3 = al_2 + bl_0}{l_3 = (aa)^* (bl_0 + abl_0 + bl_0)} = \frac{l_3 = al_2 + bl_0}{l_3 = (aa)^* (bl_0 + abl_0 + bl_0)} = \frac{l_3 = al_2 + bl_0}{l_3 = (aa)^* (bl_0 + abl_0 + bl_0)} = \frac{l_3 = al_2 + bl_0}{l_3 = (aa)^* (bl_0 + abl_0 + bl_0)} = \frac{l_3 = al_2 + bl_0}{l_3 = (aa)$

(c) Mots sobre $\{a, b\}$ acabats en ababa.



babba

(d) Mots sobre $\{a, b\}$ que no contenen el submot aba.

$$b = (a+bb+b)l_0 + a+ba(a+b)^* + a+b + a^+ + \Lambda = (a+bb+b)^* (a+ba(a+b)^* + a+b + a^+ + \Lambda)$$

$$L_{0} = aL_{1} + bL_{0} + \Lambda = a^{+}bbL_{0} + a^{+}ba(a+b)^{*} + a^{+}b + a^{+} + bL_{0} + \Lambda$$

$$L_{1} = aL_{1} + bL_{2} + \Lambda = aL_{1} + b(bL_{0} + a(a+b)^{*} + \Lambda) + \Lambda = a^{*}(bbL_{0} + ba(a+b)^{*} + b + \Lambda)$$

$$L_{2} = bL_{0} + aL_{3} + \Lambda = bL_{0} + a(a+b)^{*} + \Lambda$$

$$L_{3} = (a+b)L_{3} = (a+b)^{*}$$

(e) Mots sobre $\{a,b,c\}$ tals que, entre cada dues a's hi ha almenys una b.

(f) Mots sobre
$$\{0,1\}$$
 amb almenys dos 0's consecutius.

$$A = B1 + A1 + A = (B1 + A) + A1 = (B1 + A)1*$$

$$B = A0 = (B1 + A)1*0 = B11*0 + 1*0 = (1*0)(11*0)*$$

$$C = B0 + C(0+1) = B0(0+1)* =$$

2.	Donada una expressió regular, com construirieu una altra expressió regular, de manera senzilla, que generi el llenguatge revers de la primera?
	Donada una expressió regular r i un morfisme σ , com construirieu una altra expressió regular, de manera senzilla, que generi $\sigma(\mathcal{L}(r))$?

4. Demostreu les equivalències següents entre expressions regulars:

(a)
$$a^*(b+ca^*)^* = (a+b^*c)^*b^*$$

(b) $(bb + ba + a)^*baa^* = a^*b(aa^*b + ba^*b)^*aa^*$

5. Donades dues expressions regulars r_1 i $r_2,\,\mathrm{com}$ decidirieu:

(a)
$$\mathcal{L}(r_1) = \mathcal{L}(r_2)$$
.

(b)
$$\mathcal{L}(r_1) \subseteq \mathcal{L}(r_2)$$
.

(c)
$$\mathcal{L}(r_1) = \emptyset$$
.

(d) $|\mathcal{L}(r_1)| = \infty$.

(e) $|\mathcal{L}(r_1) \cap \mathcal{L}(r_2)| = 0$.

(f) $|\mathcal{L}(r_1) \cap \mathcal{L}(r_2)| = \infty$.

6. (Lema d' Arden (bis)) Demostra que BA^* és solució de l'equació X = XA + B, que tota solució d'aquesta equació conté BA^* , i que en el cas de que A no contingui λ , aleshores BA^* n'és l'única solució.

$$BA^{+} = BA^{+}A + B$$

$$BA^{+} = BA^{+} + B$$

$$BA^{+} = B(A^{+} + \Lambda)$$

$$BA^{+} = BA^{+}$$

7. Aprofitant el resultat de l'exercici anterior, obteniu una expressió regular pel complementari de les paraules que representen un múltiple de 3 (és a dir, $\{w \in \{0,1\}^* \mid \mathtt{valor}_2(w) \in \dot{3}\}$). Per a això, escriu l'autòmat mínim per aquest llenguatge, crea una variable X_q per a cada estat q, i crea equacions amb la idea de que la solució de cada X_q sigui el llenguatge dels mots que ens porten des de l'estat inicial a l'estat q.

8.	Utilitza el mètode de l'exercici anterior per obtenir expressions regulars dels llenguatges següents. Compara-les amb expressions regulars que s'obtenen aplicant el lema d'Arden tal i com s'explica en els vídeos.
	(a) Mots sobre $\{a,b\}$ amb un nombre parell de a 's.
	(b) Mots sobre $\{a,b\}$ amb o bé un nombre parell de a 's, o bé un nombre parell de b 's.
	(c) Mots sobre $\{a,b\}$ acabats en $ababa$.