

Problema 1.a

- Probar que $L = \{a^i b a^i : i \geq 17\}$ no es regular
- Asumir que L es regular:
 - $\exists m$ tal que el lema del bombeo se satisface
 - Sea $w = a^{m+17} b a^{m+17} \in L$
 - Por el lema del bombeo $\exists x, y, z$ donde $w = xyz$ &
 - i) $xy^k z \in L, \forall k \geq 0$
 - ii) $|y| \geq 1$
 - iii) $|xy| \leq m$
 - Sea $x = a^i, y = a^j$ & $z = a^{m+17-i-j} b a^{m+17}$
 - Sea $k = 2$ entonces $xy^2 z = a^i a^j a^{m+17-i-j} b a^{m+17}$
 $= a^{m+17+j} b a^{m+17} \notin L$ dado que $j \geq 1$
 - $\therefore L$ no es regular!

Problema 1.b

- Probar que $L = \{w \in \{a, b, c\}^*: n_a(w) > n_b(w) > n_c(w)\}$ no es regular
- Asumir que L es regular:
 - $\exists m$ tal que el lema del bombeo se satisface
 - Sea $w = a^{m+2} b^{m+1} c^{m-1} \in L$
 - Por el lema del bombeo $\exists x, y, z$ donde $w = xyz$ &
 - i) $xy^k z \in L, \forall k \geq 0$
 - ii) $|y| \geq 1$
 - iii) $|xy| \leq m$
 - Sea $x = a^i, y = a^j$ and $z = a^{m+2-i-j} b^{m+1} c^{m-1}$
 - Sea $k = 0$ so $xz = a^i a^{m+2-i-j} b^{m+1} c^{m-1}$
 $= a^{m+2-j} b^{m+1} c^{m-1} \notin L$ dado que $j \geq 1$
 - $\therefore L$ no es regular!

Problema 1.c

- Probar que $L = \{a^i b^j c^k : k = i^j \& i, j, k \geq 1\}$ no es regular
- Asumir L es regular
 - $\exists m$ tal que el lema del bombeo se satisface
 - Sea $w = a^m b c^m \in L$ dado que $m^1 = m$
 - Por el lema del bombeo $\exists x, y, z$ donde $w = xyz$ &
 - i) $xy^k z \in L, \forall k \geq 0$
 - ii) $|y| \geq 1$
 - iii) $|xy| \leq m$
 - Sea $x = a^i, y = a^j$ and $z = a^{m-i-j} b c^m$
 - Sea $k = 2$
 entonces $xy^2 z = a^i a^j a^j a^{m-i-j} b c^m$
 $= a^{m+j} b c^m \notin L$ dado que $(m+j)^1 \neq m$ donde $j \geq 1$
 - $\therefore L$ no es regular!

Problema 1.d

- Probar que $L = \{a^i b^j : i \text{ es un múltiplo de } j \& i, j \geq 2\}$ no es regular
- Asumir que L es regular:
 - $\exists m$ tal que el lema de bombeo se satisface
 - Sea $w = a^{2(m+1)} b^{m+1} \in L$ donde $2(m+1) = 2 \times (m+1)$
 - Por el lema del bombeo $\exists x, y, z$ donde $w = xyz$ &
 - i) $xy^k z \in L, \forall k \geq 0$
 - ii) $|y| \geq 1$
 - iii) $|xy| \leq m$
 - Sea $x = a^i, y = a^j$ & $z = a^{2(m+1)-i-j} b^{m+1}$
 - Sea $k = 2$
 entonces $xy^2 z = a^i a^j a^{2(m+1)-i-j} b^{m+1} = a^{2(m+1)+j} b^{m+1} \notin L$
 entonces $xy^2 z \in L$ solo si $2(m+1) + j = k(m+1)$
 entonces $xy^2 z \in L$ solo si $k = 2 + j(m+1)$
 pero dado que $1 \leq j \leq m$ se sigue que $j(m+1) < 1$
 $\therefore 2(m+1) + j$ no es múltiplo de $(m+1)$
 - $\therefore a^{2(m+1)+j} b^{m+1} \notin L$ & L no es regular!

Problema 1.e

- Probar que $L = \{a^n! : n \geq 1\}$ no es regular
- Asumir que L es regular:
 - $\exists m$ tal que el lema de bombeo se satisface
 - Let $w = a^{m!}$
 - Por el lema del bombeo $\exists x, y, z$ donde $w = xyz$ &
 - i) $xy^k z \in L, \forall k \geq 0$
 - ii) $|y| \geq 1$
 - iii) $|xy| \leq m$
 - Sea $k = 2$
 entonces $xy^2 z = a^i a^j a^{m!-i-j} = a^{m!+j}$
 $- m! < m! + j \leq m! + m \leq (m+1)!$ dado que $1 \leq j \leq m$
 - $\therefore a^{m!+j} \notin L$
 - $\therefore L$ no es regular!

Problema 2

- Probar que $L = \{a^i b^j : i + j \text{ is odd}\}$ es regular
- L es regular dado que se genera por la ER:
 $(aa)^* a(bb)^* + (aa)^* b(bb)^*$

Problema 3.a

- Encontrar el autómata mínimo M_L para el FA M :

| M | Q | a | b | S | 5 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 |
|-----|-----------------|-----|-----|-----|-----|---|---|---|---|---|
| | $\rightarrow 1$ | 2 | 3 | | 4 | | | 0 | 1 | |
| | 2 | 3 | 5 | | 3 | | 0 | | 1 | |
| | 3 | 4 | 3 | | 2 | 0 | | | 1 | |
| | 4 | 3 | 5 | | 1 | 0 | | | 1 | |
| | *5 | 2 | 5 | | Q | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |

- S es la relación entre estados en diferentes particiones
- Encontrar los pares (r, s)

Problema 3.a ... cont

- Encontrar los pares (r, s) tales que si $(p, q) \in S$ & $\delta(r, a) = p$ & $\delta(s, a) = q$ entonces $(r, s) \in S$

| (r, s) | $\delta(r, a)$ | $\delta(s, a)$ | (p, q) | Pass |
|----------|----------------|----------------|----------|------|
| (3, 4) | 4 | 3 | (4, 3) | |
| (2, 4) | 3 | 3 | (3, 3) | |
| (2, 3) | 3 | 4 | (3, 4) | |
| (1, 4) | 2 | 3 | (2, 3) | |
| (1, 3) | 2 | 4 | (2, 4) | |
| (1, 2) | 2 | 3 | (2, 3) | |

- No hay pares de estados que se puedan incluir en S con transiciones con el símbolo a : no es una cadena diferenciante!

Problema 3.a ... cont

- Encontrar los pares (r, s) tales que si $(p, q) \in S$ & $\delta(r, a) = p$ & $\delta(s, a) = q$ entonces $(r, s) \in S$

| (r, s) | $\delta(r, b)$ | $\delta(s, b)$ | (p, q) | Paso |
|----------|----------------|----------------|----------|------|
| (3, 4) | 3 | 5 | (3, 5) | 1 |
| (2, 4) | 5 | 5 | (5, 5) | |
| (2, 3) | 5 | 3 | (5, 3) | 1 |
| (1, 4) | 3 | 5 | (3, 5) | 1 |
| (1, 3) | 3 | 3 | (3, 3) | |
| (1, 2) | 3 | 5 | (3, 5) | 1 |

| | 5 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 |
|-----|---|---|---|---|---|---|
| 4 | 1 | | 1 | 0 | 1 | |
| 3 | | 1 | 0 | | 1 | |
| 2 | 1 | 0 | | | 1 | |
| 1 | 0 | | | | 1 | |
| Q | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | |

- Primera pasada con b : Ni (1,3) ni (2,4) con a o b llegan a un 1!
- Las clases equivalentes: [1] = {1, 3}, [2] = {2, 4} & [5]

Problema 3.a... cont

- $M_L = ([13], [24], [5]), \{0, 1\}, [13], \{[5]\}, \delta$
done δ es:

- $\delta([13], a) = [24] \& \delta([13], b) = [3] = [13]$
- $\delta([24], a) = [3] = [13] \& \delta([24], b) = [5]$
- $\delta([5], a) = [2] = [24] \& \delta([5], b) = [5]$

| Q | a | b |
|------------------|------|------|
| $\rightarrow 13$ | [24] | [13] |
| [24] | [13] | [5] |
| *[5] | [24] | [5] |

Renombrando

| Q | a | b |
|-------------------|-------|-------|
| $\rightarrow q_0$ | q_1 | q_0 |
| q_1 | q_0 | q_2 |
| * q_2 | q_1 | q_2 |

Problema 3.b

- Encontrar el autómata mínimo M_L para el FA M

| M | Q | a | b | S | 6 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 |
|-----|-----------------|-----|-----|-----|-----|---|---|---|---|---|
| | $\rightarrow 1$ | 2 | 1 | | 5 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 |
| | *2 | 4 | 1 | | 4 | | 1 | 0 | 1 | |
| | 3 | 2 | 5 | | 3 | 1 | 0 | | 1 | |
| | 4 | 6 | 3 | | 2 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| | *5 | 4 | 5 | | 1 | 0 | 1 | | 1 | |
| | 6 | 5 | 2 | | Q | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |

- b es una cadena diferenciante, y los estados aceptores no están en la misma partición: el lenguaje del FA es la unión de dos lenguajes disjuntos!

Problema 3.b ... cont

- b es una cadena diferenciante, y los estados aceptores no están en la misma partición: el lenguaje del FA es la unión de dos lenguajes disjuntos!

| (r, s) | $\delta(r, b)$ | $\delta(s, b)$ | (p, q) | paso |
|----------|----------------|----------------|----------|------|
| (4, 6) | 3 | 2 | (3, 2) | 1 |
| (3, 6) | 5 | 2 | (5, 2) | 1 |
| (3, 4) | 5 | 3 | (5, 3) | 1 |
| (1, 6) | 1 | 2 | (1, 2) | 1 |
| (1, 4) | 1 | 3 | (1, 3) | 2 |
| (1, 3) | 1 | 5 | (1, 5) | 1 |

| Q | a | b |
|-------------------|-------|-------|
| $\rightarrow q_0$ | q_1 | q_0 |
| q_1 | q_0 | q_2 |
| * q_2 | q_1 | q_2 |

- No hay estados equivalentes y el ya es FA el mínimo!