

### PROBLEMA 1

$$C = \max_{p(x)} I(X; Y) = \max_{p(x)} h(Y) - h(p(x)) = \max_{p(x)} h(X) - h(X|Y)$$

$$h(X) = h(p) \text{ amb } p(x_1) = p.$$

$$h(X|Y=y_i) = h(X|Y=y_5) = h(X|Y=y_6) = h(X|Y=y_7) = 0.$$

$$y_i, i=2,3: 2p(y_i|x_1) = p(y_i|x_2), \quad 2p(x_1|y_i)(1-p) = p(x_2|y_i)p$$

$$p(x_1|y_i) + p(x_2|y_i) = 1 \rightarrow p(x_1|y_i) = \frac{1}{1 + \frac{2(1-p)}{p}} = \frac{p}{(2-p)}$$

$$p(y_i) = p(y_i|x_1)p + p(y_i|x_2)(1-p) = 1/6(2-p)$$

$$y_4: p(y_4|x_1) = p(y_4|x_2), \quad p(x_1|y_4)(1-p) = p(x_2|y_4)p$$

$$\rightarrow p(x_1|y_4) = \frac{1}{1 + \frac{1-p}{p}} = p, \quad p(y_4) = 1/6 \text{ (no depende de } p)$$

$$I(X; Y) = h(p) - 2 \cdot 1/6(2-p) h\left(\frac{p}{(2-p)}\right) - 1/6 h(p)$$

p	0.5	0.6	0.4	0.3	0.45	0.46	0.44	0.43
$I(X; Y)$	0.3418	0.34935	0.3764	0.3534	0.372	0.3779	0.37837	0.37825

$$p \in (0.43, 0.45), \quad p \approx 0.44 \rightarrow C \approx 0.3783$$

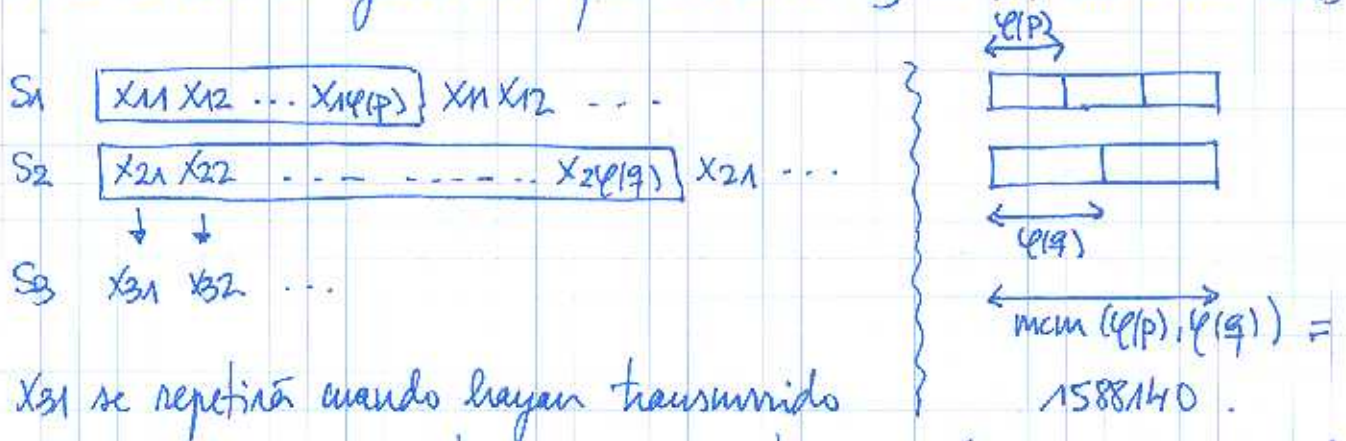
NOTA: Desvær es costoso  $\rightarrow p = 0.439988$  y  $C = 0.37837$ .

### PROBLEMA 2

①  $x_{10}$  puede ser  $\leq p$  diferente de  $\emptyset$  y  $\in \text{CRRP}$ ,  $p$  primo. Como  $a_1$  es una raíz primitiva  $a_1, a_1^2, a_1^3, \dots, a_1^{(p-1)}$  genera todo el  $\text{CRRP}$ . Por ello  $a_1^j \equiv_p x_{11}$  para algún  $j$  ( $x_{11} \in \text{CRRP}$ ). Entonces  $a_1^{j+1} \equiv_p x_{12}, \dots$ . El periodo de  $S_1$  es el orden de  $a_1$ ,  $\varphi(p) = 4590$ . El de  $S_2$ ,  $\varphi(q) = 6228$

② Las inicializaciones deben generar  $S_3$  diferentes, y se tendrán tantas como  $x_{30}$  diferentes. Es decir, tantas como pares  $(x_{10}, x_{20})$  diferentes. Como  $x_{10} \in \text{CRRp}$  y  $x_{20} \in \text{CRRq} \rightarrow x_{30} \in \text{CRRpq} \rightarrow \varphi(pq) = 28586520 //$

③ Sabemos que  $x_{3n} \in \text{CRRpq}$ , el periodo máximo será  $\varphi(pq)$ . Para generar  $\varphi(pq)$  valores se necesitan todos los pares  $(x_{1n}, x_{2n})$ . En este caso la generación particular de  $S_3$  no los considera todos:



$x_{31}$  se repetirá cuando hayan transcurrido 1588140 pares. Por esta razón (no están todos los  $x_{3n} \in \text{CRRpq}$ ), el número 1 estará o no en  $S_3$ , dependerá de la inicialización.

④  $x_{30}^e \text{ mod } n = 3897, d?$

$\varphi(n) =$	28586520	$e =$	9301963	3	$x =$	-516778	$y =$	1588147
	9301963		680631	13		37813		-516778
	680631		453760	1		-25209		37813
	453760		226871	2		12604		-25209
	226871		18	12603		-1		12604
	18		17	1		1		-1
	17		1	17		0		1
			0					

$$x_{30} = 3897^{1588147} \text{ mod } 28597339$$

3897 es menor a  $p$  y a  $q \rightarrow 3897 \in \text{CRRpq} \rightarrow 3897 \equiv_n 1 \rightarrow$

$$x_{30} = 3897^7 \text{ mod } 28597339. \text{ (módulo grande para la calculadora)}$$

$$\rightarrow x_{10} = x_{30} \text{ mod } p = (3897^7 \text{ mod } pq) \text{ mod } p = 3897^7 \text{ mod } p = 516$$

(resoluble con unidades más pequeñas).

$$x_{20} = 3897^7 \text{ mod } q = 4417$$

$$\Rightarrow x_{30} \equiv_n 516 \cdot q \cdot q^{-1} + 4417 \cdot p \cdot p^{-1} \text{ (sigue)}$$



Títol:

Assignatura:

Cognoms:

Num:

Pàgina 2 de 2

q = 6229	p = 4591	1	x = 199	y = -270
4591	1638	2	-71	199
1638	1315	1	57	-71
1315	323	4	-14	57
323	23	14	1	-14
23	1	23	0	1
	0			

$\rightarrow x_{30} \equiv_n 516 \cdot 1239571 + 4417 \cdot (-1239570) = 25985576 //$

⑤ la extensió més curta ocure amb los símbols de probabilidad

minima  $1/182$  :

n	1	2	3
$\Delta$	$1/182 = 0.005...$	$(1/182)^2 = 0.000003$	$(1/182)^3 < 0.0000024$

$\rightarrow n_{min} = 2 //$

la más larga con. símbolos de probabilidad máxima  $1/13$  :

n	1	...	5	6
$\Delta$	$1/13 = 0.07$	...	$(1/13)^5 = 0.0000026$	$(1/13)^6 < 0.0000024$

$\rightarrow n_{max} = 5 //$

⑥  $S_3 = \{x_{31}, x_{32}, \dots\}$

$x_{31} \equiv_n \underbrace{(a_1 \cdot 516 \pmod{q})}_{3952} \cdot q^{-1} + \underbrace{(a_2 \cdot 4417 \pmod{q})}_{2314} \cdot p \cdot p^{-1} = 8543$

$x_{32} \equiv_n (a_1 \cdot 3952 \pmod{q}) \cdot q \cdot q^{-1} + (a_2 \cdot 2314 \pmod{q}) \cdot p \cdot p^{-1} = 16262834$

Es suficiente puesto que el criptograma tiene  $M$  dígitos :

$$\begin{array}{r} 21352824628 \\ - 85431626283 \\ \hline 46921208445 \end{array} \quad (\text{resta mod } 10)$$

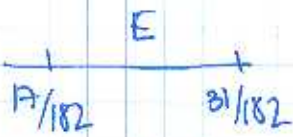
⑦ Para descomprimir podemos considerar  $0.46921208445$ . Una vez encontrado el intervalo nos quedaremos con los dígitos necesarios pero que garantizan que el número pertenece al intervalo. (diviso)



$$\Delta_1 = 1/13$$

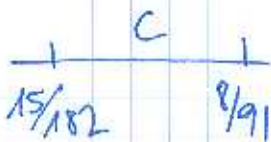
$$\frac{0.4692120845 - 6/13}{1/13} = 0.09975709785$$

← al menos 8 dígitos



$$\begin{aligned} \Delta_2 &= \Delta_1 \cdot \frac{14}{182} \\ &= \Delta_1 \cdot \frac{1}{13} \end{aligned}$$

$$\frac{0.09975709785 - 17/182}{14/182} = 0.0825564557$$



$$\begin{aligned} \Delta_3 &= \Delta_2 \cdot \frac{1}{182} \\ &= 0.000032 \end{aligned}$$

$$\frac{0.08255645 - 15/182}{1/182} = 0.0252739$$



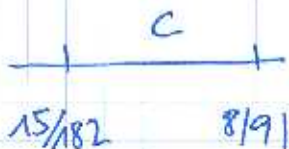
$$\Delta_4 = \Delta_3 \cdot 1/13$$

$$= 0.0000025 \rightarrow \text{El siguiente } \Delta_5 \text{ sea } < 0.0000024.$$

Precisión necesaria:  $[ \underbrace{6/13 + 17/182 \Delta_1 + 15/182 \cdot \Delta_2}, \underbrace{0.469211262 + \Delta_4} )$

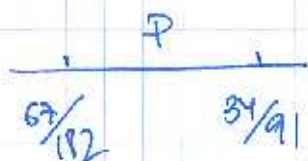
$$[ 0.469211262 \dots , 0.46921376 \dots )$$

$\Rightarrow$  Del número 0.4692120845, solo son necesarios los 6 primeros: 0.469212. El resto es otra codificación.



$$\Delta_1 = 1/182$$

$$\frac{0.08445 - 15/182}{1/182} = 0.3699$$



$$\Delta_2 = \frac{1}{182} \cdot \Delta_1$$

En 2 números de prob. mínima,  $n=2$

El siguiente  $\Delta_3 < 0.0000024$ .

$\rightarrow$  TECACP

$$\textcircled{8} \quad P^{-1} = (4 \ 3 \ 5 \ 2 \ 6 \ 1 \ 10 \ \dots)$$

TECACP  $\rightarrow$  ACCEPT.

NOTA! Si se remembre con  $\underbrace{469450}_{TEER} \ \underbrace{25419}_{JC} \rightarrow$  REJECT.