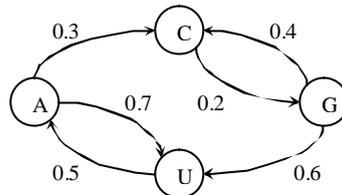


**Problema (10 puntos)**

Aldous necesita transmitir de forma secreta a Simon un fragmento de una secuencia genética (alfabeto de 4 símbolos, A, C, G y U). Para despistar a los curiosos primero realiza un cifrado de Vigenère (con idéntico alfabeto A, C, G y U) utilizando la siguiente cadena de Markov para generar la clave:



- 1) **(0,5 puntos)** Razona si modela una fuente con memoria
- 2) **(1,5 puntos)** Calcula la entropía para esta generación particular de claves
- 3) **(1 punto)** Si se utiliza *GUAC* como clave para la secuencia  $S=GGAGGCGGGGU$ , ¿cuál es el criptograma resultante?

Ahora realiza una codificación de SFE junto a un cifrado de las probabilidades de los símbolos. Para ello primero genera 4 números aleatorios (iguales a 33, 22, 13 y 75) en  $\mathbb{Z}_{n_1}$ ,  $\mathbb{Z}_{n_2}$ ,  $\mathbb{Z}_{n_3}$  y  $\mathbb{Z}_{n_4}$ . A partir de estos números encuentra una clave  $K_s$  de sesión tal que  $K_s \bmod n_1 = 33$ ,  $K_s \bmod n_2 = 22$ ,  $K_s \bmod n_3 = 13$  y  $K_s \bmod n_4 = 75$ . Los valores  $n_1 = p_1 q_1 = 2 \cdot 31$ ,  $n_2 = p_2 q_2 = 3 \cdot 29$ ,  $n_3 = p_3 q_3 = 5 \cdot 17$ ,  $n_4 = p_4 q_4 = 7 \cdot 13$  son públicos, y los  $p_i, q_i$  son secretos.

- 4) **(1,5 puntos)** ¿Cuál es la clave  $K_s$  de sesión?
- 5) **(1,5 puntos)** Si esta clave de sesión se envía cifrada con un RSA de parámetros  $(e=1693, n=n_1 n_2)$ , ¿cuál es el criptograma?, ¿y la clave secreta  $d$ ?
- 6) **(0,25 puntos)** Si en lugar de utilizar  $n_2$  se publicase  $n_2 = 143 (11 \cdot 13)$ , demuestra que sería muy fácil factorizar dos de los cuatro  $n_i$

Para realizar el cifrado de la secuencia, Aldous calcula  $p_{s_i t} = K_t \bmod n_i / (K_t \bmod n_1 + K_t \bmod n_2 + K_t \bmod n_3 + K_t \bmod n_4)$  con  $K_t = K_s \bmod n$  como la probabilidad del símbolo  $s_i$  del primer paso del algoritmo aritmético,  $p_{s_i 2}$  igual que  $p_{s_i 1}$  pero con  $K = d \cdot K_s \bmod n$  con  $d$  y  $n$  los valores utilizados en el RSA, y más generalmente el paso  $t$  con:

$$p_{s_i t} = K_t \bmod n_i / \sum K_t \bmod n_i \text{ para todo } i \text{ con } s_i \in \{s_1=A, s_2=C, s_3=G, s_4=U\} \text{ y } n_i \in \{n_1, n_2, n_3, n_4\}$$

$$K_t = d^{(t-1)} \cdot K_s \bmod n$$

- 7) **(0,5 puntos)** ¿Cuál es el número posible de claves?
- 8) **(0,75 puntos)** ¿ $d^t$  pertenece al  $CRRn$ ?, ¿a cuántos valores diferentes puede dar lugar?
- 9) **(0,5 puntos)** ¿Qué restricción impondrías a  $K_s$  y  $d$  para que la secuencia  $K_s, d \cdot K_s, \dots, d^{(t-1)} \cdot K_s$  en  $\mathbb{Z}_n$  esté compuesta por números distintos diferentes de 0?
- 10) **(0,5 puntos)** Calcula las probabilidades de los tres primeros pasos del algoritmo de compresión
- 11) **(1,5 puntos)** Tomando la A como el 0 en base 4, la C como el 1, la G como el 2 y la U como el 3, encuentra la codificación cuaternaria según SFE para los tres primeros símbolos de la secuencia  $S$  (extensión de orden 3) dado que el orden importa y es *ACGU*

DATOS:

- La inversa de  $672945 \bmod 62$  es  $-21$
- La inversa de  $479570 \bmod 87$  es  $-10$
- La inversa de  $490854 \bmod 85$  es  $4$