

1. (a)  $n = 20413 = 137 \cdot 149$   
 $\phi(n) = 136 \cdot 148 = 20128$   
 $d = \text{clave privada} = e^{-1} \pmod{20128}$

$$\begin{array}{r} 20128 \overline{) 13} \\ \underline{71} \phantom{00} \\ 62 \phantom{00} \\ \underline{108} \phantom{00} \\ 04 \end{array} \quad \begin{array}{r} 13 \overline{) 14} \\ \underline{1} \phantom{0} \\ 3 \end{array}$$

$$\begin{aligned} \gcd(20128, 13) &= 1 \\ 1 &= 13 - 4 \cdot 3 = 13 - 3 \cdot (20128 - 13 \cdot 1548) = \\ &= -3 \cdot 20128 + 13 + 4644 \cdot 13 \\ &= -3 \cdot 20128 + 4645 \cdot 13 \end{aligned}$$

$$d = 4645$$

(b)  $3^{4n} - 2^{4n} = 81^n - 16^n \equiv 1^n - 1^n \pmod{5}$

$$\equiv 0$$

(c)  $561_{(7)} = 5 \cdot 7^2 + 6 \cdot 7 + 1 = 288$

$$\begin{array}{r} 288 \overline{) 5} \\ \underline{38} \phantom{00} \\ 357 \end{array} \quad \begin{array}{r} 57 \overline{) 5} \\ \underline{07} \phantom{00} \\ 2 \end{array} \quad \begin{array}{r} 11 \overline{) 5} \\ \underline{1} \phantom{0} \\ 2 \end{array}$$

$$561_{(7)} = 2123_{(5)}$$

2. (a)  $x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 = 12$   
 $x_2 \geq 1, x_4 \geq 2, x_6 \geq 3.$

Equivale a  $y_1 + y_2 + y_3 + y_4 + y_5 + y_6 = 6$

$$CR(6, 6) = \binom{6+6-1}{6} = \binom{11}{6} = \frac{11!}{6! \cdot 5!} = 462$$

(b)  $A \longrightarrow B \quad V(6, 3) = 6 \cdot 5 \cdot 4 = 120$

$C \longrightarrow D$  No hay ninguna aplicación  
 $6 \longrightarrow 3$   
 $|C| > |D|.$

$C \rightarrow D$  injectiva, ya que  $|C| > |D|$ .

(c) Los rojos  $5!$ ; los azules  $3!$ ; los blancos  $4!$   
 y entre ellos, RAB,  $3!$   
 $(5! \cdot 3! \cdot 4!) \cdot 3! = 120 \cdot 6 \cdot 24 \cdot 6 = 103\ 680$

3. (a) Cadenas de longitud 1  $\rightarrow 23$

Cadenas de longitud 2  $\rightarrow 23 \cdot 22$

$a_n$  cadenas de longitud  $n$

se usan  $n-1$  letras

$n-1$   
cadena

$n$   
cadena

$n-1$   
 $\downarrow$   
 $a_{n-1}$

$\downarrow$  se puede utilizar  
 $23 - (n-1) = 24 - n$

$$a_n = (24 - n) a_{n-1}$$

$$a_1 = 23$$

Condición INICIAL  
 Relación de recurrencia de orden 1, LINEAL, PERO  
 SIN COEFICIENTES CONSTANTES

$$a_2 = 22 \cdot 23 = 506$$

Nótese que  $a_{24} = 0 \Rightarrow a_{25} = a_{26} = \dots = 0$

(b)

$n^2 + 2n$  es solución ya que

$$n^2 + 2n \stackrel{?}{=} (n-2)^2 + 2(n-2) + 4n$$

$$n^2 - 4n + 4 + 2n - 4 + 4n$$

$$a_n = a_{n-2} + 4n \quad \text{Ecuación homogénea: } a_n = a_{n-2}$$

Solución homogénea  $a_n^h$ : Ecuación característica

$$x^2 - 1 = (x-1)(x+1)$$

Raíces  $r_1 = 1, r_2 = -1$

$$a_n^h = a_1 \cdot (1)^n + a_2 \cdot (-1)^n$$

Solución general:  $a_n^h + a_n^p$

$\uparrow$  solución particular  
 $n^2 + 2n$

Por lo tanto,

$$a_n = a_1 \cdot (1)^n + a_2 \cdot (-1)^n + n^2 + 2n$$

Por lo tanto,

$$a_n = d_1 \cdot (1)^n + d_2 \cdot (-1)^n + n^2 + 2n$$

$$\left. \begin{aligned} 4 = a_0 &= d_1 + d_2 \\ 5 = a_1 &= d_1 - d_2 + 3 \end{aligned} \right\} \begin{aligned} d_1 + d_2 &= 4 \\ d_1 - d_2 &= 2 \end{aligned}$$

$$d_1 = 3, d_2 = 1$$

$$a_n = 3 + (-1)^n + n^2 + 2n$$

Notese que la solución particular, sería  
 $a_n^p = (\beta_0 + \beta_1 n) \cdot n$

4. (a)  $n^3 + \underbrace{2024 \log(u^6)}_{O(u^3)} + \underbrace{40000 n^2 \log(u^4)}_{O(u^3)} \in O(u^3)$

$4^n \notin O(2^n)$  ya que  $\frac{4^n}{2^n} = 2^n \rightarrow \infty$

$2^{n+1} = 2 \cdot 2^n \in O(2^n)$

(b) Por el criterio de divisibilidad del 11,  
 $-2 + 4 - 2 + 4 - 2 + 4 = 0$  es divisible por 11

(c) A = números múltiplos de 4  
 B = números múltiplos de 6

$$|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B|$$

múltiplos de  $\text{lcm}(4, 6)$   
 $12$

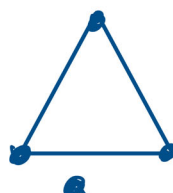
$$|A| = \frac{1000}{4} = 250$$

$$|B| = \left\lfloor \frac{1000}{6} \right\rfloor = 166$$

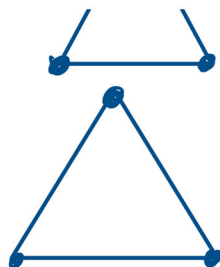
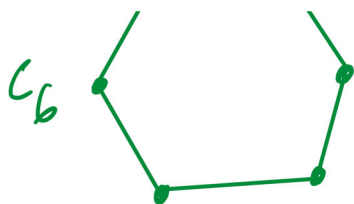
$$|A \cap B| = \left\lfloor \frac{1000}{12} \right\rfloor = 83$$

$$|A \cup B| = 250 + 166 - 83 = 333$$

(d) No es cierto. Por ejemplo

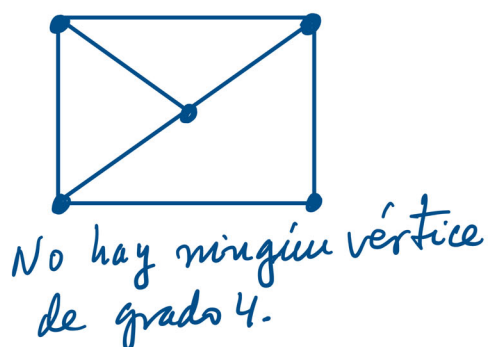
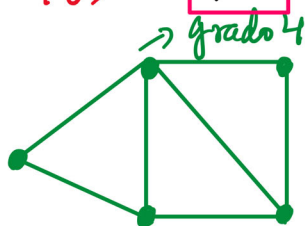


$C_3 \sqcup C_3$



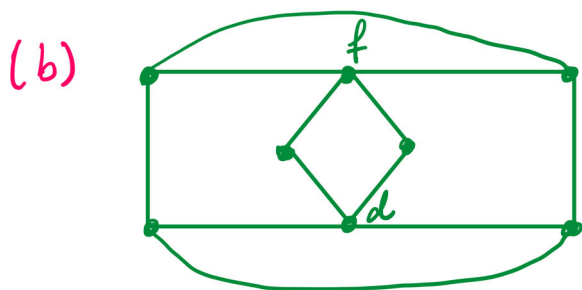
La sucesión de grados es  $\{2, 2, 2, 2, 2, 2\}$   
y NO son isomorfos.

(e) No son isomorfos.



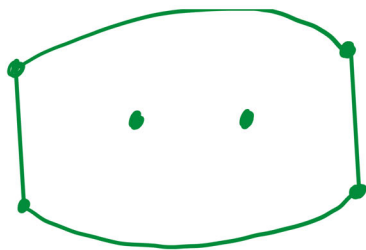
5. (a) Sea  $G$  un grafo conexo, euleriano y bipartito.  
Por ser euleriano todos los vértices tienen grado par.

Si  $G$  es bipartito  $G = V_1 \sqcup V_2$ ,  
el número de ejes es la suma de los grados de  $V_1$  (o de  $V_2$ )  
Ya que todos los grados de  $V_1$  son pares, su suma  
es un número par.



(i) No es euleriano ya que hay vértices de grado 3.  
No es hamiltoniano ya que si suprimimos  
los vértices  $f$  y  $d$ , nos queda el grafo:

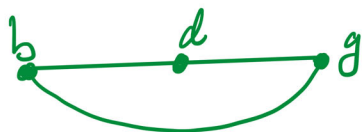




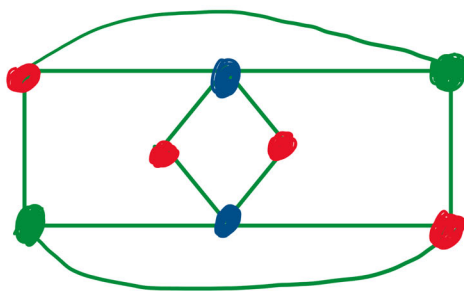
tiene 3 componentes conexas.

No es regular, ya que hay vértices de grado 2, 3 y 4.

(ii) El número cromático es 3. No puede ser 2 ya que hay ciclos de longitud 3

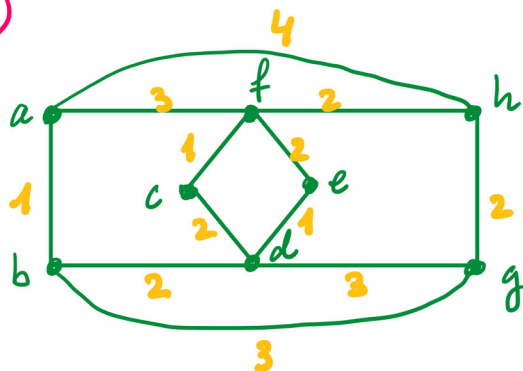


Una coloración sería:



No es bipartito ya que no se puede colorear con 2 colores.

(iii)

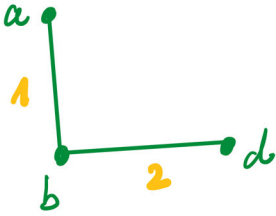


Elegimos un vértice cualquiera:  $a$   $T_0 = \{a\}$   
De todos los ejes incidentes con él, se elige el de menor peso  
 $T_1 = \{a, b\}$

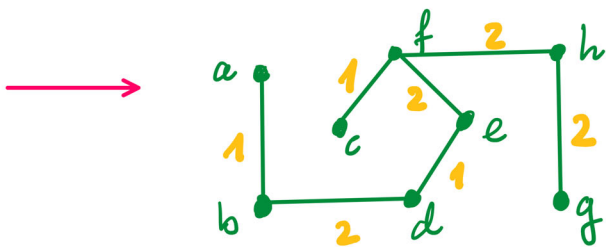
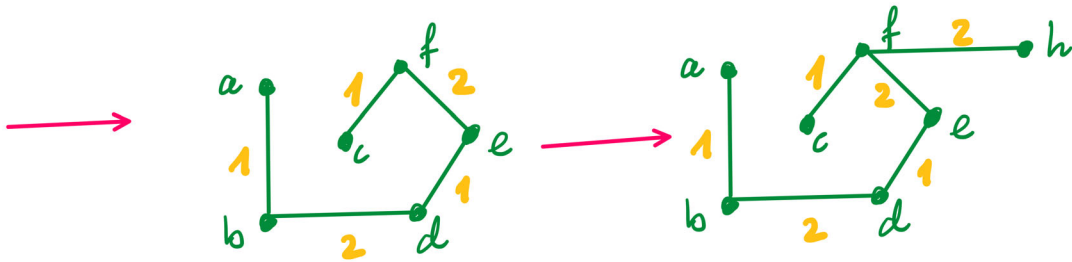
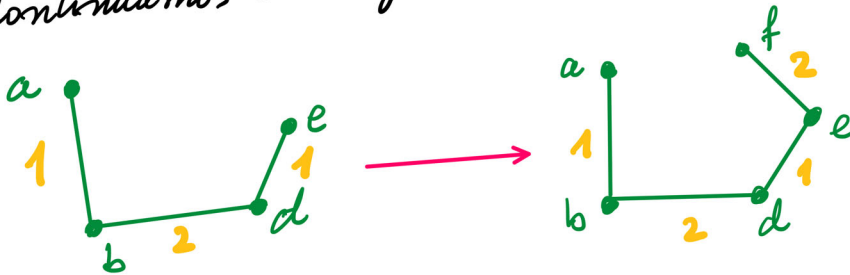




De todos los ejes incidentes con  $T_1$ , se elige el de menor peso:



continuamos el algoritmo:



El árbol generador minimal tiene peso:

$$1 + 2 + 1 + 2 + 1 + 2 + 2 = \boxed{11}$$