

**Matemáticas Discretas para la Computación - CC3101**  
**Examen - Semestre Primavera 2010**

1. Un número  $n$  no primo que satisface la identidad  $b^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$  para cada entero positivo  $b < n$  tal que  $\gcd(b, n) = 1$  se denomina *número de Carmichael*.

Sea  $p_1 p_2 \cdots p_k$  la factorización prima de un entero positivo  $n \geq 2$ . Asuma que todos los  $p_j$ 's son distintos y que  $p_j - 1$  divide a  $n - 1$  ( $1 \leq j \leq k$ ). Demuestre que  $n$  es un número de Carmichael.

**Solución:** Tome un  $b$  cualquiera tal que  $\gcd(n, b) = 1$ . Para cualquier  $p_j$ ,  $1 \leq j \leq k$ , se debe cumplir que  $\gcd(b, p_j) = 1$ . (De otra forma,  $b$  y  $p_j$  tendrán factor primo en común, y por tanto, lo mismo ocurrirá con  $n$  y  $b$ ). Por pequeño Teorema de Fermat:  $b^{p_j-1} \equiv 1 \pmod{p_j}$ , para cada  $1 \leq j \leq k$ .

Pero para cada  $1 \leq j \leq k$  existe  $k \geq 0$  tal que  $b^{n-1} = b^{k(p_j-1)}$  (porque  $n-1$  es divisible por  $p_j-1$ ). Luego  $b^{n-1} \equiv 1 \pmod{p_j}$ , para cada  $1 \leq j \leq k$ . Pero como todos los  $p_j$ 's son primos distintos, esto quiere decir que  $b^{n-1} - 1$  es divisible por  $p_1 p_2 \cdots p_k$ . Concluimos que  $b^{n-1} - 1$  es divisible por  $n$ .

2. Demuestre que si  $a$  y  $b$  son enteros positivos tal que  $a > b$ , entonces  $(2^a - 1) \bmod (2^b - 1) = 2^{a \bmod b} - 1$ .

**Solución:** Asuma  $a = kb + c$ , donde  $k \geq 1$  y  $0 \leq c < b$ . Entonces  $2^a - 1 = 2^{kb+c} - 1$ . Luego,  $2^a - 1 \equiv 2^{kb+c} - 1 \pmod{2^b - 1}$ . Note además que  $2^{kb+c} - 1 \equiv 2^c - 1 \pmod{2^b - 1}$ . Esto es porque  $2^{kb+c} - 1 - (2^c - 1) = 2^c(2^{kb} - 1)$ , y  $2^{kb} - 1$  es divisible por  $2^b - 1$  (suma geométrica). Concluimos que  $(2^a - 1) \bmod (2^b - 1) = 2^{a \bmod b} - 1$ , pues  $a \bmod b = c$  y  $2^b - 1 > 2^{a \bmod b} - 1$ .

3. Sea  $S(m, n)$  el número de funciones sobreyectivas que van desde un conjunto con  $m$  elementos hasta un conjunto con  $n$  elementos,  $n \leq m$ . Defina recursivamente a  $S(m, n)$  en función de  $m, n, C(n, k)$ , para  $k < n$ , y  $S(m, k)$ , para  $k < n$ . Justifique su respuesta.

**Solución:**  $S(m, 1) = 1$  y  $S(m, n) = n^m - \sum_{k=1}^{n-1} C(n, k) S(m, k)$ .

4. Un *torneo* es un grafo simple y dirigido tal que si  $u$  y  $v$  son nodos distintos del grafo, entonces exactamente uno de los pares  $(u, v)$  y  $(v, u)$  es un arco del grafo.

Demuestre que todo torneo tiene un camino Hamiltoniano; es decir, un camino simple que visita cada vértice exactamente una vez.

**Solución:** Por inducción en el número  $n$  de vértices. Para  $n = 1$  es trivial. Asuma que  $G$  tiene  $n + 1$  vértices. Remueva un vértice  $v$  cualquiera de  $G$ . Entonces  $G' = G - v$  es un torneo, y, por hipótesis inductiva tiene camino hamiltoniano desde nodo  $u$  a  $u'$ . Si  $(v, u)$  o  $(u', v)$  son arcos en  $G$  entonces existirá camino hamiltoniano en  $G$  (desde  $v$  a  $u'$  o desde  $u$  a  $v$ ). Asuma, por el contrario, que  $(u, v)$  y  $(v, u')$  son arcos en  $G$ . Entonces debe existir nodo  $u''$  tal que  $(u'', v)$  y  $(u''', v)$  son arcos en  $G$ , donde  $u'''$  es el nodo que viene inmediatamente después que  $u''$  en el camino hamiltoniano de  $G'$ . Concluimos que  $G$  tiene como camino hamiltoniano el que empieza en  $u$ , sigue el camino hamiltoniano de  $G'$  hasta  $u''$ , visita  $v$ , vuelve a  $u'''$ , y luego sigue el camino hamiltoniano de  $G$  hasta  $u'$ .