## Computabilidad y Complejidad

# Boletín de Ejercicios de Autoevaluación - 2

- 1. Demuestre que las siguientes funciones son recursivas primitivas.
  - 1. maig(n, m) =
- 1,  $\sin n \ge m$
- 0, en otro caso
- 2.meig(n,m) =
- 1,  $\sin n \leq m$
- 0, en otro caso
- 3. |n-m| =
- n-m,  $sin \ge m$
- m-n, en otro caso
- 4. máx(n, m): el máximo entre n y m.
- 5.  $min(n_1,...,n_m)$ : el mínimo entre  $n_1,...,n_m$ .
- $6. \operatorname{div}(n, m) =$
- 0,  $\sin m = 0$
- n/m, en otro caso
- 7.resto(n,m) =
- 0,  $\sin m = 0$
- n%m, en otro caso
- 8. par(n) =
- 1, si n es par
- 0, en otro caso
- 9.impar(n) =
- 1, si n es impar
- 0, en otro caso

**2.** Demuestre que si f(n,m) es una función recursiva primitiva, entonces, para cada k, también lo es la función  $g_k(n)$  definida como

$$g_k(n) = f(n,k)$$

```
    maig(n, m) = mayor(n, m) + igual(n, m) = cosg(menor(n, m))
    Ejemplos:
```

```
maig(5, 3) = cosg(menor(5, 3)) = cosg(0) = 1.
```

$$maig(3, 5) = cosg(menor(3, 5)) = cosg(1) = 0.$$

$$maig(3, 3) = cosg(menor(3, 3)) = cosg(0) = 1.$$

2. 
$$meig(n, m) = menor(n, m) + igual(n, m) = cosg(mayor(n, m))$$

#### Ejemplos:

$$meig(5, 3) = cosg(mayor(5, 3)) = cosg(1) = 0.$$

$$meig(3, 5) = cosg(mayor(3, 5)) = cosg(0) = 1.$$

$$meig(3, 3) = cosg(mayor(3, 3)) = cosg(0) = 1.$$

3. 
$$abs(n - m) = (n - m) + (m - n)$$
  
=  $dif(m, n) + dif(n, m)$   
=  $dif(p2(n, m), p1(n, m)) + dif(n,m)$ 

4. 
$$max(n, m) = n * mayor(n, m) + m * menor(n, m) + n * igual(n, m)$$

### Ejemplos:

$$max(2, 5) = 2 * 0 + 5 * 1 + 2 * 0 = 5.$$

$$\max(3, 3) = 3 * 0 + 3 * 0 + 3 * 1 = 3.$$

$$\max(5, 2) = 5 * 1 + 2 * 0 + 5 * 0 = 5.$$

5. 
$$min(n, m) = n * menor(n, m) + m * mayor(n, m) + n * igual(n, m)$$

#### Ejemplos:

$$min(2, 5) = 2 * 1 + 5 * 0 + 2 * 0 = 2.$$

$$min(3, 3) = 3 * 0 + 3 * 0 + 3 * 1 = 3.$$

$$min(5, 2) = 5 * 0 + 2 * 1 + 5 * 0 = 2$$

6.

$$div(0, m) = p0(m) = cte0(m) = 0.$$
  
 $div(s(n),m) = div(n, m) + igual(s(n), s(div(n, m)) * m)$ 

7. 
$$resto(n, m) = sg(m) * (n - div(n, m) * m))$$

8. 
$$par(n) = cosg(resto(n, 2)) = cosg(resto(n, cte2(n)))$$

```
9. impar(n) = resto(n, 2) = resto(n, cte2(n))
```

10. f(n, m) es recursiva. Demuestre que, para cada k, gk(n) también lo es.

$$gk(n) = f(n, k)$$
  
 $gk(n) = f(p1(n), ctek(n))$   
 $ccup cdot gk(n) = f(n, ctek(n))$ ?