```
a 0 \in nat  // 0 es un elemento de nat

b (\forall n : nat | : S.n \in nat)  // sin está en nat, su sucesor también lo está

c (\forall n : nat | : S.n \neq 0)  // el 0 no es sucesor de ningún número natural

d (\forall n : nat | S.n = S.m : n=m)  // S = sin esta

e (\forall A : 2^{nat} | 0 \in A \land (\forall n : A | : S.n \in A) : A = nat)
```

Teorema A:

Además:

Principio del buen orden: Todo subconjunto no vacío de los naturales tiene un primer elemento o elemento mínimo, con respecto al orden estricto (nat,<).

# **Teo B** (Formas normales para nat)

```
n \in \mathbf{nat} \equiv n=0 \lor (\exists m: \mathbf{nat} | : n=S.m)

a \ divide \ b \equiv a | b \ \equiv (\exists c | : a*c = b)

a \ divisor \ de \ b \equiv a | b

b \ multiplo \ de \ a \equiv a | b
```

Nótese que la definición anterior permite afirmar que:

- x | 0
- $0 \mid x \equiv x=0$ .

Además, se pueden establecer otros conceptos como, por ejemplo:

```
par.n \equiv 2|n

impar.n \equiv \neg par.n
```

### Teorema A:

- 1  $a \mid b \Rightarrow a \mid b \cdot c$
- 2  $a|b \wedge b|c \Rightarrow a|c$
- 3  $a|b \wedge a|c \Rightarrow a|(m*b + n*c)$
- 4  $c\neq 0 \Rightarrow (c*a|c*b \equiv a|b)$
- 5  $a \mid b \land b \mid a \Rightarrow a = \pm b$
- 6 a|b  $\land$  a>0  $\land$  b>0  $\Rightarrow$  a\le b

### Definición B:

```
p primo \equiv p>1 \land (\foralld:nat| d>0 \land d|p : d=1 \lor d=p)
```

### Definición A

```
Se definen las funciones
```

```
// Pre: n≥0 ∧ d>0
q= 0;
r= n;
// Inv: n = q*d+r ∧ 0≤r
// Cota: r-d
while (r≥d) {
    q= q+1;
    r= r-d;
}
// Pos: n = q*d+r ∧ 0≤r<d</pre>
```

 $n,d:int, d>0 \Rightarrow (\exists q,r \mid 0 \le r < d: n = q*d+r)$ 

• si n = q\*d+r, con 0≤r<d, q y r son únicos

• si - (d|n), existen q, r con n = q\*d+r, 0 < r < d.

```
1 \mod(b,c) = \mod(c,b)
2 (b,c) \neq (0,0) \Rightarrow mcd(b,c) = (min x,y | b*x+c*y>0 : b*x+c*y)
3 mcd(b,c) = d \Rightarrow (\exists x,y \mid : d=bx+cy)
   Es un corolario del resultado anterior.
4 \mod(b, \mod(c, d)) = \mod(\mod(b, c), d)
5 d|c \wedge d|b \Rightarrow d|mcd(b,c)
6 \mod (b, b) = |b|
7 \mod (b, 1) = 1
8 \mod (b, 0) = |b|
9 \mod (b,c) = \mod (|b|,|c|)
10 mcd(b,c) = mcd(b,b+c) = mcd(b,b-c)
11 d>0 \Rightarrow d*mcd(b,c) = mcd(d*b,d*c)
12 d|b \wedge d|c \wedge d>0 \Rightarrow mcd(b/d,c/d) = mcd(b,c)/d
   Si g = mcd(b,c): mcd(b/g,c/g) = 1.
13 d \mid b \cdot c \land mcd(d, c) = 1 \Rightarrow d \mid b
14 b \mid m \wedge c \mid m \Rightarrow mcm (b,c) \mid m
15 m>0 \Rightarrow mcm(m*b, m*c) = m*mcm(b,c)
16 mcm (b, c) *mcd (b, c) = b*c
Si a I b y b I a, entonces si ambos son positivos, a = b
```

# Versión 1: restas

// Pos: x = mcd(b,c)

```
// Pre: b>0 ^ c>0

x = b;
y = c;

// Inv: x>0 ^ y>0 ^ mcd(x,y) = mcd(b,c)

// Cota: x+y

while (x!=y) {
   if (x>y) {
       x = x-y;
   }
   else y = y-x;
}
```

#### Versión 2: divisiones

```
// Pre: b≥0 ∧ c≥0
x = b;
y = c;

// Inv: x≥0 ∧ y≥0 ∧ mcd(x,y) = mcd(b,c)
// Cota: y

while (y!=0) {
   int x1 = x;
   x = y;
   y = x1 % x;
}
// Pos: x = mcd(b,c)
```

Algor itmo de Eucli des **Teorema fundamental de la Aritmética:** todo número natural se puede expresar como producto de primos.

$$n = (*p| p primo: p^e)$$

### Teo C:

$$\mathbf{a} \quad \overline{\mathbf{m}^*\mathbf{n}}_{k} = \overline{\mathbf{m}}_{k} + \overline{\mathbf{n}}_{k}$$

**b** 
$$m \mid n \equiv (\forall k \mid : m_k \le n_k \le n$$

$$\mathbf{c} = \overline{\text{mcd}(b,c)}_{k} = \min(\overline{m}_{k}, \overline{n}_{k})$$

**d** 
$$\overline{\text{mcm}(b,c)}_k = \max(\overline{m}_k, \overline{n}_k)$$

### Teorema A

p primo, 
$$p|a*b \Rightarrow p|a \vee p|b$$

## **Teorema C**

Hay infinitos primos.

### **CONGRUENCIAS**

Sean a, b, m:int, m≠0.

$$a =_m b \equiv m \mid (b-a)$$

### Teorema A

Sean a, b, c, d, m:int,  $m \neq 0$ .

1 
$$a =_m b \equiv res(a,m) = res(b,m)$$

$$2$$
 a  $=_m$  a

**3** a =<sub>m</sub> b 
$$\Rightarrow$$
 b =<sub>m</sub> a

4 
$$a =_m b \land b =_m c \Rightarrow a =_m c$$

5 
$$a =_m b \Rightarrow a+c =_m b+c$$

6 
$$a =_m b \Rightarrow a*c =_m b*c$$

7 
$$a =_m b \land c =_m d \Rightarrow a+c =_m b+d$$

8 
$$a =_m b \land c =_m d \Rightarrow a*c =_m b*d$$

### **Teorema B**

Sean a, x, y, d, m, n:int; d,  $n\neq 0$ ; a, m>0

1 
$$a*x =_m a*y \equiv x =_{m/mcd(a,m)} y$$

2 
$$a*x =_m a*y \land mcd(a,m)=1 \Rightarrow x =_m y$$

3 
$$x =_m y \wedge d \mid m \Rightarrow x =_d y$$

4 
$$x =_{m} y \wedge x =_{n} y \equiv x =_{mcm(m,n)} y$$

### Divisibilidad:

### Teorema A

1 
$$n = 3 (+k \mid 0 \le k < r : d_k)$$

### Dem:

Nótese que 10 =  $_3$  1. Usando repetidamente propiedades de las congruencias, se llega a  $10^k$  =  $_3$  1, para cualquier k,  $0 \le k < r$ . También:  $d_k * 10^k$  =  $_3$   $d_k$ ,  $0 \le k < r$ . Por tanto:

2 
$$n = q (+k | 0 \le k \le r : d_k)$$

3 
$$n =_{11} (+k \mid 0 \le k < r : (-1)^k * d_k)$$

## Teorema A (de Fermat)

p primo, 
$$\neg(p|a) \Rightarrow a^{p-1} =_p 1$$

### Primos relativos:

Teorema D (de Euler) 
$$a \perp m \quad \Rightarrow \quad a^{\phi \, (m)} =_m \, 1$$

# INDUCCIÓN

```
Teo : (∀n|: p.n)
Dem:
Inducción sobre nat.
Predicado de inducción: p.n ≡ ...

Caso base: p.0
    ⟨Demostración de p.0⟩

Caso Inductivo: p(n+1)
HI: p.n, n≥0
    ⟨Demostración de p(n+1)⟩
```

```
Teo: (\forall n \mid : n^3 - n =_3 0)
Dem:
Inducción sobre nat.
Predicado de inducción: d.n \equiv n^3-n =_3 0, n \ge 0
Caso Base: d.0
        (Aritmética)
        \langle =_{m} reflexiva \rangle
Caso Inductivo: d(n+1)
HI: d.n, n≥0
(n+1)<sup>3</sup>-(n+1)
        ⟨Aritmética⟩
   n^3+3n^2+3n+1-n-1
        (Aritmética)
   n^3-n + 3*(n^2+n)
 =_3 \langle HI: n^3-n =_3 0 \rangle
   3*(n^2+n)
        \langle m * x =_{m} 0 \rangle
```

### **Definiciones recursivas:**

- (1) Definir  $f.0,...,f.n_0$ , para un  $n_0 \in nat$ .
- (2) Definir f.k, usando valores anteriores f.0,...,f(k-1)), para n<sub>0</sub><k.

### Ejemplo A

1 Dado un número natural a>0, considérese la función g definida así:

```
g: nat \rightarrow nat

g.0 = 1

g(2*n) = (g.n)*(g.n) , n\ge 0

g(2*n+1) = g(2*n)*a , n\ge 0
```

La definición de g es buena: se define en 0 y, para  $n \ge 0$  está bien definida, considerando el caso en que n sea par o impar. Cuando n es par la definición se apoya en la de g (n/2); cuando es impar, en la de g (n-1).

Se puede mostrar que  $g \cdot n = a^n$ ,  $n \ge 0$ . Nótese que se necesita una inducción fuerte que, además, sigue el esquema de casos que está presente en la definición de g. Como ya se dijo, esto no es casual.

# **EJEMPLOS DE EJERCICIOS:**

**3a** El residuo de la división entera (13\*4<sup>713</sup> + 5) ÷ 11 AYUDA: Use el Teorema de Fermat y aritmética modular.

```
Para aplicar aritmética modular, se pueden calcular residuos módulo 11 de los operandos de la expresión. Así, si
```

```
13 =_{11} r
4^{713} =_{11} s
5 =_{11} t
```

# **3a** mcd (19288544, 19288550)

mcd(19288544,19288550)

= 
$$\langle mcd(a,b) = mcd(a-b,b) \rangle$$
mcd(19288544,6)

=  $\langle mcd(p*a,p*b) = p*mcd(a,b) \rangle$ 
 $2*mcd(9644272,3)$ 

=  $\langle \neg (3|9644272), primo.3 \rangle$ 
 $2*1$ 

=  $\langle aritmética \rangle$ 

### se tendrá que

$$res(13*4^{713} + 5, 11) =_{11} r*s+t$$

### Claramente:

13 
$$=_{11}$$
 r = 2  
5  $=_{11}$  t = 5

Para calcular t tal que  $4^{713} =_{11} s$ ,  $0 \le s < 11$ .

### Por el Teorema de Fermat, ya que mcd (4, 11) =1, primo.11:

$$4^{11-1} =_{11} 1$$

$$= 4^{10} =_{11} 1$$

### Por tanto (multiplicando miembro a miembro 71 veces):

```
(4^{10})^{71} =_{11} 1^{71}
= 4^{710} =_{11} 1
= \langle a =_{m} b \Rightarrow a*p =_{m} b*p \rangle
4^{713} =_{11} 4^{3}
= \langle 64 = 4^{3} \rangle
4^{713} =_{11} 64
= \langle 64 = 11*5 + 9 \rangle
4^{713} =_{11} 9
```

Es decir, s=9.

### Resumiendo:

```
res(13*4<sup>713</sup> + 5, 11)
=11
2*9+5
=11
23
=11
1.
```

# Sistemas de congruencia:

# 1 [25/100]

Encuentre todas las soluciones para el sistema de congruencias (x, y: int):

- (1)  $5*x + 6*y =_3 12$
- (2)  $4*x + 2*y =_3 1$

Sumando miembro a miembro las congruencias se llega a

(3) 
$$9*x + 8*y =_3 13$$

Por tanto, ya que  $9*x =_3 0$ ,  $8*y =_3 -y$ ,  $13 =_3 1$ :

$$0 - y =_3 1$$

 $\equiv$ 

$$y =_3 -1$$

=

$$y =_{3} 2$$

Ahora, remplazando en la congruencia (2) el valor  $y=_3-1$ 

$$4 \times x - 2 =_3 1$$

$$4*x =_3 3$$

$$\equiv$$
  $\langle 4*x =_3 x; 3 =_3 0 \rangle$ 

$$x =_3 0$$

Resumiendo, las soluciones son de la forma

$$x =_3 0$$
,  $y =_3 2$ 

O, equivalentemente:

$$x = 3*u, y = 2+3*v$$
,  $u, v \in int$ .

# Como demostrar que un número es divisible:

3

[25/100]

# Pruebe que, para todo $n \in nat$ : n\*(n+1)\*(2\*n+1) es divisible por 3. Dem: Inducción sobre n∈nat. Predicado de Inducción: Q.n $\equiv$ n\*(n+1)\*(2\*n+1) = 0, n $\geq$ 0 Caso Base: Q.0 0\*(0+1)\*(2\*0+1)= (Aritmética) 0 $=_{3}$ 0 Caso Inductivo: Q(n+1) HI: Q.n, n≥0 (n+1)\*(n+1+1)\*(2\*(n+1)+1)(Aritmética) (n+1)\*(n+2)\*(2\*n+3) $=_3$ $\langle 3 =_3 0 \rangle$ (n+1)\*(n+2)\*2\*n(Aritmética) n\*(n+1)\*(2n+4) $=_3$ $\langle 4 =_3 1 \rangle$ n\*(n+1)\*(2\*n+1) $=_3$ $\langle HI \rangle$ 0 $=_3$ (Caso: $n=_31$ ) 1\* (1+1) \* (2\*1+1) =<sub>3</sub> 1\*2\*3 =3 0 Caso: $n=_32$ n\*(n+1)\*(2\*n+1) $=_3$ (Caso: $n=_31$ ) 2\*(2+1)\*(2\*2+1) 2\*3\*5