ISIS 1104 Matemática Estructural y Lógica Semestre 2016-20 Parcial 3 – Noviembre 18, 2016 Prof. Rodrigo Cardoso

1 [25/100]

Encuentre todas las soluciones para el sistema de congruencias

- $(1) 3^{2016} * x + 12 * y =_{11} 10$
- (2) $-x + y =_{11} 10$

[i] Encontrar a qué equivale 3²⁰¹⁶ módulo 11

Usando el Teorema de Fermat:

Nótese que, ya que \neg (11|3) y 11 es primo. El Teorema de Fermat permite concluir que $3^{11-1} = 3^{10} = 11$

Por tanto,
$$3^{10*t} =_{11} 1$$
, para $t>0$.
 $3^{2016} = 3^{2010+6} = 3^{2010*3^6} = (3^{10})^{201} * 3^6 =_{11} 3^6$

Ahora:

$$3^1 =_{11} 3$$

$$\Rightarrow \qquad \langle 2 = 1+1 \rangle$$

$$3^2 =_{11} 9 =_{11} -2$$

$$\Rightarrow$$
 $\langle 4 = 2+2 \rangle$

$$3^4 =_{11} 4$$

$$\Rightarrow \qquad \langle 6 = 2+4 \rangle$$
$$3^6 =_{11} -8 =_{11} 3$$

[10/25]

Variante:

$$3^1 =_{11} 3$$

$$\Rightarrow$$
 $\langle 2 = 1+1 \rangle$

$$3^2 =_{11} 9 =_{11} -2$$

$$\Rightarrow \qquad \langle 4 = 2+2 \rangle$$

$$3^4 =_{11}^{4}$$

$$\Rightarrow \qquad \langle 6 = 2+4 \rangle \\ 3^6 =_{11} -8 =_{11} 3$$

$$\langle 10 = 4+6 \rangle$$

$$\Rightarrow (10 = 4+6)$$

$$3^{10} =_{11} 12 =_{11} 1$$

$$\Rightarrow \qquad \langle 2010 = 10*201 \rangle$$

$$3^{2010} =_{11} 1$$

$$\Rightarrow \qquad \langle 2016 = 2010+6 \rangle$$
$$3^{2016} =_{11} 3$$

[10/25]

```
[ii] Reescribir las restricciones originales, con [i]:
                                         // 0 bien: 3*x + y =_{11} 10
        (1') 3*x + 12*y =<sub>11</sub> 10
        (2') -3*x + 3*y =_{11} 30
                                                                                                       [5/25]
[iii] Resolver:
Sumando (1') y (2'):
        15*y =_{11} 40
              \langle 15 =_{11} 4 \rangle \rangle
        4*y =_{11} 40
          \langle mcd(4,11)=1 \rangle
        y =_{11} 10
Y, remplazando en (2):
   -x + 10 =_{11} 10
   x =_{11} 0.
Resumiendo:
  x =_{11} 0
   y =_{11} 10.
                                                                                                     [10/25]
Variante (de toda la solución)
   true
       <(1)>
  3^{2016}*x + 12*y =_{11} 10
= \langle 12 =_{11} 1 \rangle
   3^{2016} \times x + y =_{11} 10
   -3^{2016} \times x - y =_{11} -10
= \langle (2) -x + y =<sub>11</sub> 10; sumando miembro a miembro\rangle
  -3^{2016}*x - x =_{11} 0
   (1+3^{2016}) *x =_{11} 0
                                                                                                     [10/25]
Si 1+3^{2016} =_{11} 0, x puede ser cualquier número natural.
Pero este no es el caso, ya que
      3^{2016} + 1 =_{11} 4 (Ver Variante anterior)
                                                                                                     [10/25]
Por tanto:
   x =_{11} 0
Y entonces, por (2):
   y =_{11} 10
                                                                                                       [5/25]
```

2 [25/100]

```
2a (15/25) Sean m, n: int, m, n≠0. Sean a, b, m', n' tales que
                 (H1) m = 2^a m'
                 (H2) n = 2^b n'
                 (H3) m' =_2 1
                 (H4) n' =<sub>2</sub> 1
           Demuestre que:
                                    mcd(m,n) = 2^{min(a,b)} mcd(m',n')
Dem:
   mcd(m,n)
   ⟨H1, H2⟩
   mcd(2<sup>a</sup> m', 2<sup>b</sup> n')
       \langle d*mcd(x,y) = mcd(d*x,d*y) \rangle
   2^{\min(a,b)} \mod(2^{a-\min(a,b)}m', 2^{b-\min(a,b)}n')
                                                                                                          [3/15]
Casos: a=b, a<b, a>b
Si a=b, se tiene que 2^{a-\min(a,b)}=1, 2^{b-\min(a,b)}=1.
        mcd(m,n)
        2^{\min(a,b)} \mod(2^{a-\min(a,b)}m', 2^{b-\min(a,b)}n')
        2<sup>min(a,b)</sup> mcd(m',n')
                                                                                                          [2/15]
Si a < b. se tiene que 2^{a-\min(a,b)}=1, 2^{b-\min(a,b)}=2^{b-a}>1.
        mcd(m,n)
        2^{\min(a,b)} \mod(m', 2^{b-a}n')
               \langle \operatorname{mcd}(m', 2^{b-a}n') = \operatorname{mcd}(m', n') \rangle
        2^{\min(a,b)} \mod(m',n')
Para explicar este último paso, sean d = mcd(m', 2^{b-a}n') \forall e = mcd(m', n').
Nótese que d es un divisor común de m' y 2<sup>b-a</sup>n'. Como m'es impar, d no puede ser par. Es decir,
d \mid 2^{b-a}n', pero \neg (d \mid 2^{b-a}), porque 2^{b-a} es un número par mayor que 1. Por tanto, d \mid n'. Es decir, d \mid m' y
d | n'y, entonces, d | e. Por otro lado, como e | m'ye | n', también e | 2<sup>b-a</sup>n'y e | d. Es decir e=d.
El caso b<a se argumenta análogamente al caso a<b.
                                                                                                         [10/15]
      2b (10/25) Use el resultado de 2a para calcular mcd (1920, 720).
1920 = 2^7 * 15
 720 = 2^4 * 45
                                                                                                          [5/10]
Entonces:
```

```
mcd(1920,720)
=
2^{4}*mcd(15,45)
=
2^{4}*15
=
16*15
=
240
```

[5/10]

3 [25/100]

Considere T_n , una tabla de números binarios entre $0..2^n-1$, para $n\ge 1$. Observe que en esta tabla están exactamente los números naturales representables con n bits.

Sea s.n el número de bits en 1 en toda la tabla T_n .

Pruebe que $s.n = n*2^{n-1}$.

Por ejemplo, para n=2, la tabla T_2 sería (note que S.2 = 4)

00

01

10 11

AYUDA: Note que cuando se ordenan los números ascendentemente, los de la segunda mitad de la tabla son iguales a los de la primera mitad, más un bit en 1 en la cifra más significativa.

Dem: Inducción sobre n≥1.

[2/25]

Predicado de inducción: P.n \equiv S.n = $n*2^{n-1}$, $n\geq 1$.

[3/25]

Caso base: P.1

S.1
$$= \langle T_1 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} \rangle$$
1
$$= \langle \text{aritmética} \rangle$$

$$1 \star 2^{1-1}$$

[5/25]

Caso inductivo: P (n+1)

HI: P.n,
$$n \ge 1$$

 $S(n+1)$

$$= \langle Lema A \rangle$$
 $2*S(n) + 2^n$

$$= \langle HI \rangle$$
 $2* n*2^{n-1} + 2^n$

$$= \langle aritmética \rangle$$
 $n*2^n + 2^n$

$$= \langle aritmética \rangle$$

$$(n+1) *2^{(n+1)-1}$$

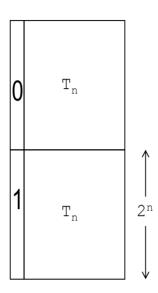
Lema A:

$$S_{n+1} = 2*S(n) + 2^n$$
 , $n \ge 1$

Dem:

La tabla \mathbb{T}_{n+1} se puede visualizar así:

 T_{n+1} :



Entonces, es claro que $S_{n+1} = 2 * S_n + 2^n$.

[10/25]

[5/25]

4 [25/100]

Para $n \ge 0$, considere el polinomio P_n en las variables x,y, definido como

$$P_n(x,y) = (x+y)^n$$

Demuestre que

$$P_n(x,y) = (+k \mid 0 \le k \le n : c_k x^k y^{n-k})$$

donde los coeficientes cumplen las restricciones:

$$c_{k+1} = c_k \frac{n-k}{k+1}$$
 , $0 \le k < n$

Dem: Inducción sobre k:nat

[2/25]

Predicado de inducción: Q.k = $c_k = \binom{n}{k}$, $0 \le k \le n$

[3/25]

Caso base: Q.0

$$= \begin{array}{c} c_0 \\ = & \langle \text{Def c} \rangle \end{array}$$

$$= \langle 1 = \binom{n}{0} \rangle$$

$$\binom{n}{0}$$

[5/25]

Caso inductivo: Q(k+1)

$$c_{k+1}$$

=
$$\langle \text{Def c} \rangle$$

$$c_k = \frac{n-k}{k+1}$$

$$=$$
 $\langle HI \rangle$

$$\binom{n}{k} \frac{n-k}{k+1}$$

$$\frac{n! (n-k)}{k! (n-k)! (k+1)}$$

$$\binom{n}{k+1}$$

[15/25]