

**Matemáticas Discretas para la Computación - CC3101**  
**Control 2 - Semestre Otoño 2017**

1. Sea  $\nu$  el vocabulario que consiste de un solo símbolo de relación binario  $E$ . Construya una fórmula  $\phi$  sin variables libres en  $\mathcal{L}(\nu)$  – es decir, en la lógica relacional definida sobre vocabulario  $\nu$  – que satisface lo siguiente:

- a) Existe una estructura *infinita*  $\mathcal{A}$  que interpreta el vocabulario  $\nu$  tal que  $\mathcal{A} \models \phi$ . Esto quiere decir que el dominio de  $\mathcal{A}$  es infinito.
- b) No existe estructura *finita*  $\mathcal{B}$  que interpreta el vocabulario  $\nu$  tal que  $\mathcal{B} \models \phi$ .

*Hint:* Parta por pensar en cómo construir una fórmula  $\psi$  tal que  $\mathcal{A} \models \psi$ , donde  $\mathcal{A}$  es la estructura cuyo dominio es  $\mathbb{N}$  y  $E$  se interpreta en  $\mathcal{A}$  como la relación de sucesor en  $\mathbb{N}$ , pero  $\mathcal{B} \not\models \psi$ , donde  $\mathcal{B}$  es cualquier estructura cuyo dominio es  $\{0, \dots, n\}$ , para  $n \geq 0$ , y  $E$  se interpreta en  $\mathcal{B}$  como  $\{(i, i+1) \mid 0 \leq i < n\} \cup \{(n, j)\}$  para algún  $0 \leq j \leq n$ .

**Solución:** La fórmula  $\phi$  se puede definir como sigue:

$$\exists x \neg \exists y E(y, x) \wedge \forall x \exists y E(x, y) \wedge \forall x \forall y \forall z (E(x, z) \wedge E(y, z) \rightarrow x = y).$$

Es decir, la relación  $E$  tiene un elemento sin antecesor, todo elemento tiene al menos un sucesor, y no hay dos elementos distintos que compartan un sucesor. Note entonces que:

- a)  $\mathcal{A} \models \phi$ , donde  $\mathcal{A}$  es la estructura cuyo dominio es  $\mathbb{N}$  y  $E$  se interpreta en  $\mathcal{A}$  como la relación de sucesor. Esta estructura es infinita.
  - b) No existe estructura *finita*  $\mathcal{B}$  que interpreta el vocabulario  $\nu$ , tal que  $\mathcal{B} \models \phi$ . En efecto, asuma que tal estructura existe. Por tanto,  $E$  tiene un elemento sin antecesor, digamos  $c$ , el que tiene un sucesor  $d$  tal que  $d \neq c$  (ya que si  $c = d$  se violaría que  $c$  no tiene antecesor). De la misma forma,  $d$  tiene un sucesor  $e$  tal que  $e \neq c$ . Además,  $e \neq d$ , ya que de otra forma  $(c, d)$  y  $(d, d)$  pertenecerían a la interpretación de  $E$  en  $\mathcal{B}$ , lo que violaría el hecho de que  $\forall x \forall y \forall z (E(x, z) \wedge E(y, z) \rightarrow x = y)$ . De esta forma podemos ir construyendo una cadena de elementos distintos  $c, d, e, \dots$  tal que cada par de elementos consecutivos en la cadena pertenece a la interpretación de  $E$ . Dado que la estructura es finita, esta cadena debe llegar a un punto en el que ya no hay más sucesores que elegir. Esto viola el hecho de que  $\forall x \exists y E(x, y)$ .
2. Considere una función  $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  que satisface la siguiente definición recursiva:
- $f(0) = f(1) = 1$ .
  - $f(n) \leq f(\lfloor \frac{7n}{10} \rfloor) + f(\lfloor \frac{n}{5} \rfloor) + n$ , para  $n \geq 2$ .

Demuestre que existe  $c \geq 1$  tal que  $f(n) \leq cn$ , para todo  $n \geq 0$ .

**Solución:** Para cumplir los casos bases basta que  $c \geq 1$ . Supongamos ahora inductivamente que  $n \geq 2$  y  $f(k) \leq ck$  para todo  $k < n$ . Por tanto, por definición e HI podemos concluir que:

$$f(n) \leq f(\lfloor \frac{7n}{10} \rfloor) + f(\lfloor \frac{n}{5} \rfloor) + n \leq c \cdot \lfloor \frac{7n}{10} \rfloor + c \cdot \lfloor \frac{n}{5} \rfloor + n,$$

ya que  $\lfloor \frac{7n}{10} \rfloor$  y  $\lfloor \frac{n}{5} \rfloor$  son menores que  $n$ . Para que esta última expresión sea menor o igual a  $cn$ , que es lo que buscamos, basta entonces que:

$$c \cdot \frac{7n}{10} + c \cdot \frac{n}{5} + n \leq cn.$$

Esto se cumple si  $c \geq 10$ . Por tanto,  $f(n) \leq 10n$  para todo  $n \geq 1$ .

3. Considere un grupo de  $n$  personas en que cada par de personas es mutuamente amigo o enemigo. Sea  $E$  el evento de que exista un grupo de  $k$  mutuos amigos o  $k$  mutuos enemigos, para un cierto  $1 \leq k \leq n$ . Demuestre que:

$$Pr(E) \leq \binom{n}{k} \cdot 2\left(\frac{1}{2}\right)^{\binom{k}{2}}.$$

**Solución:** En el grupo hay exactamente  $\binom{n}{k}$  formas de elegir un grupo de  $k$  personas. Sean  $S_1, \dots, S_{\binom{n}{k}}$  tales grupos. Denotemos por  $E_i$  el evento que expresa que el grupo  $E_i$  consiste de  $k$  mutuos amigos o  $k$  mutuos enemigos, para cada  $1 \leq i \leq \binom{n}{k}$ . Por tanto:

$$Pr(E) \leq \sum_{i=1}^{\binom{n}{k}} Pr(E_i).$$

Pero para cada  $1 \leq i \leq \binom{n}{k}$  se tiene que  $Pr(E_i) \leq Pr(F_i) + Pr(G_i)$ , donde  $F_i$  es el evento que expresa que todos las personas en  $S_i$  son mutuos amigos y  $G_i$  aquella que expresa que son mutuos enemigos. Además,  $S_i$  contiene  $\binom{k}{2}$  pares distintos de personas, y por tanto  $Pr(F_i) = Pr(G_i) = \left(\frac{1}{2}\right)^{\binom{k}{2}}$ . Esto demuestra que:

$$Pr(E) \leq \sum_{i=1}^{\binom{n}{k}} Pr(E_i) \leq \sum_{i=1}^{\binom{n}{k}} Pr(F_i) + Pr(G_i) = \binom{n}{k} \cdot 2\left(\frac{1}{2}\right)^{\binom{k}{2}}.$$