

Ejercicios de Coloquio - IntroAlg 2021

1.

- c) $\text{mayoresQue} : \text{Int} \rightarrow [\text{Int}] \rightarrow [\text{Int}]$, que dado un entero n y una lista de enteros xs devuelve una lista sólo con los números mayores que n contenidos en xs ,
Por ejemplo: $\text{mayoresQue}.2.[3, 0, -2, 12] = [3, 12]$

2.

2. (a) [15 pto(s)] Definir la función recursiva $\text{tamaños} : [[a]] \rightarrow [\text{Num}]$ que dada una lista de listas de elementos de tipo a , retorna la lista que contiene el tamaño de cada una de esas listas. Ejemplos:
(I) $\text{tamaños}.[[11, 2], []] = [2, 0]$

3.

- c) $\text{multiplica} : \text{Int} \rightarrow [\text{Int}] \rightarrow [\text{Int}]$, que dado un número n y una lista, multiplica cada uno de los elementos por n .
Por ejemplo: $\text{multiplica}.3.[3, 0, -2] = [9, 0, -6]$

4.

- e) $\text{ultimo} : [A] \rightarrow A$, que devuelve el último elemento de una lista.
Por ejemplo: $\text{ultimo}.[10, 5, 3, 1] = 1$

5.

- f) $\text{repetir} : \text{Num} \rightarrow \text{Num} \rightarrow [\text{Num}]$, que dado un número n mayor o igual a 0 y un número k arbitrario construye una lista donde k aparece repetido n veces.
Por ejemplo: $\text{repetir}.3.6 = [6, 6, 6]$

6.

3. (a) [15 pto(s)] Definir una función recursiva $\text{hacerA} : \text{String} \rightarrow \text{String}$ que dada una string cambia todas sus vocales por 'a'. Ejemplos:
(I) $\text{hacerA}.\text{"¡Pero, che!"} = \text{"¡Para, cha!"}$
(II) $\text{hacerA}.\text{"Famaf"} = \text{"Famaf"}$

7.

2. (a) [15 pto(s)] Definir la función recursiva $\text{siguientes} : [\text{Num}] \rightarrow [(\text{Num}, \text{Num})]$, que dada una lista de números retorna la lista resultante de armar un par con cada uno de ellos y sus respectivos números siguientes. Ejemplos:
(I) $\text{siguientes}.[11, 7] = [(11, 12), (7, 8)]$
(b) [5 pto(s)] Evaluar manualmente la función utilizando el ejemplo (I). Justificar cada paso.

8.

12. Considerando la función $quitarCeros : [Num] \rightarrow [Num]$ definida de la siguiente manera

$$\begin{aligned} quitarCeros.[] &\doteq [] \\ quitarCeros.(x \triangleright xs) &\doteq \begin{aligned} & (\quad x \neq 0 \rightarrow x \triangleright quitarCeros.xs \\ & \square \quad x = 0 \rightarrow quitarCeros.xs \\ &) \end{aligned} \end{aligned}$$

demostrá que

$$sum.(quitarCeros.xs) = sum.xs$$

9.

[25 pto(s)] Dadas las siguientes funciones $invertir : [Num] \rightarrow [Num]$, y $sum : [Num] \rightarrow Num$

$$\begin{aligned} invertir.[] &\doteq [] & sum.[] &\doteq 0 \\ invertir.(x \triangleright xs) &\doteq (-x) \triangleright (invertir.xs) & sum.(x \triangleright xs) &\doteq x + sum.xs \end{aligned}$$

demostrar por inducción la siguiente propiedad

$$sum.(invertir.xs) = -sum.xs$$

10.

4. [25 pto(s)] Dadas las siguientes funciones

$$\begin{aligned} stutter.[] &\doteq [] & \#[] &\doteq 0 \\ stutter.(x \triangleright xs) &\doteq x \triangleright (x \triangleright stutter.xs) & \#(x \triangleright xs) &\doteq 1 + \#xs \end{aligned}$$

demuestre por inducción la siguiente propiedad

$$\#(stutter.xs) = 2 * \#xs$$

11.

13. Considerando la función $soloPares : [Num] \rightarrow [Num]$ definida de la siguiente manera

$$\begin{aligned} soloPares.[] &\doteq [] \\ soloPares.(x \triangleright xs) &\doteq \begin{aligned} & (\quad x \bmod 2 = 0 \rightarrow x \triangleright soloPares.xs \\ & \square \quad x \bmod 2 \neq 0 \rightarrow soloPares.xs \\ &) \end{aligned} \end{aligned}$$

demostrá que

$$soloPares.(xs ++ ys) = soloPares.xs ++ soloPares.ys$$

12.

[20 pto(s)] Dada la función recursiva $\text{cuantos0y1} : [\text{Num}] \rightarrow \text{Num}$ que cuenta la cantidad de 0s y 1s en una lista, y $\text{swap0y1} : [\text{Num}] \rightarrow [\text{Num}]$ que cambia cada 0 por un 1 y vice-versa, definidas como:

$$\begin{aligned}\text{cuantos0y1}.[\] &\doteq 0 \\ \text{cuantos0y1}(x \triangleright xs) &\doteq (x = 0 \rightarrow 1 + \text{cuantos0y1}.xs \\ &\quad \square x = 1 \rightarrow 1 + \text{cuantos0y1}.xs \\ &\quad \square (x \neq 0) \wedge (x \neq 1) \rightarrow \text{cuantos0y1}.xs \\ &\quad)\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\text{swap0y1}.[\] &\doteq [\] \\ \text{swap0y1}(x \triangleright xs) &\doteq (x = 0 \rightarrow 1 \triangleright \text{swap0y1}.xs \\ &\quad \square x = 1 \rightarrow 0 \triangleright \text{swap0y1}.xs \\ &\quad \square (x \neq 0) \wedge (x \neq 1) \rightarrow x \triangleright \text{swap0y1}.xs \\ &\quad)\end{aligned}$$

demuestre por inducción que $\text{cuantos0y1}.xs = \text{cuantos0y1}(\text{swap0y1}.xs)$

13.

5. [25 pto(s)] Dada las siguientes funciones recursivas $\text{cuantos} : \text{Num} \rightarrow [\text{Num}] \rightarrow \text{Num}$ y $\text{agrega0si1} : [\text{Num}] \rightarrow [\text{Num}]$, definidas como:

$$\begin{aligned}\text{cuantos}.n.[\] &\doteq 0 \\ \text{cuantos}.n(x \triangleright xs) &\doteq (x = n \rightarrow 1 + \text{cuantos}.n.xs \\ &\quad \square (x \neq n) \rightarrow \text{cuantos}.n.xs \\ &\quad)\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\text{agregaSiguiete}.[\] &\doteq [\] \\ \text{agregaSiguiete}(x \triangleright xs) &\doteq x \triangleright ((x + 1) \triangleright \text{agregaSiguiete}.xs)\end{aligned}$$

demuestre por inducción que $\text{cuantos}.1(\text{agregaSiguiete}.xs) = \text{cuantos}.0.xs + \text{cuantos}.1.xs$

(Sugerencia: Considerar los casos en que la lista empiece con 0, con 1, o con otro número diferente.)

14.

g) De Morgan para la conjunción: $\neg(p \wedge q) \equiv \neg p \vee \neg q$

15.

h) Ley de absorción: $p \wedge (p \vee q) \equiv p$

16.

e) Debilitamiento para \vee : $p \Rightarrow p \vee q$.

17.

f) Modus Ponens $p \wedge (p \Rightarrow q) \equiv p \wedge q$.

18.

h) Contrarreciproca $p \Rightarrow q \equiv \neg q \Rightarrow \neg p$.

19.

b) Monotonía de la conjunción: $(p \Rightarrow q) \Rightarrow (p \wedge r \Rightarrow q \wedge r)$.

20.

a) [15 pto(s)] $p \Rightarrow q \equiv q \Rightarrow p \equiv p \equiv q$

21.

1. Demostrar que las siguientes fórmulas son teoremas del Cálculo Proposicional. En cada paso de la demostración indique que axioma o teorema se utiliza, y subraye la subfórmula involucrada. Se pueden utilizar, sin demostrar, los axiomas y teoremas dados en el Digesto Proposicional.

a) [15 pto(s)] $(p \Rightarrow q) \Rightarrow (p \wedge r \Rightarrow q)$.

b) [15 pto(s)] $(\neg q \Rightarrow \neg p) \vee r \equiv p \vee q \vee r \equiv q \wedge r \equiv q \equiv r$.

22.

a) [15 pto(s)] $p \Rightarrow (q \Rightarrow r) \equiv \neg r \Rightarrow (p \Rightarrow \neg q)$

23.

b) [15 pto(s)] $\neg p \wedge q \equiv \neg(p \wedge \neg q \equiv q) \equiv (p \equiv \text{False})$.

24.

Formalizar las siguientes propiedades escritas en lenguaje natural, en el lenguaje de la lógica de predicados:

a) [10 pto(s)] “Todas las figuras de xs que tiene tamaño mayor a 5, son cuadrados”.

Ejemplos: Las listas $[(Triangulo, Rojo, 3)]$ y $[(Triangulo, Rojo, 5), (Cuadrado, Verde, 6)]$ satisfacen la propiedad. La lista $[(Rombo, Rojo, 20)]$ no la satisface.

25.

Formalizar las siguientes propiedades escritas en lenguaje natural, en el lenguaje de la lógica de predicados:

a) [10 pto(s)] “Hay algún cuadrado en xs de tamaño menor a 10”

Ejemplo: La lista $xs = [(Triangulo, Rojo, 5), (Cuadrado, Azul, 9)]$ satisface la propiedad y la lista $xs = [(Triangulo, Rojo, 5)]$ no la satisface.

26.

Demostrar la siguiente propiedad:

b) $\langle \exists x : : cuadrado.x \rangle \wedge \langle \forall y : : amarillo.y \rangle \Rightarrow \langle \exists x : : cuadrado.x \wedge amarillo.x \rangle$.

27.

2. Formalizar las siguientes propiedades escritas en lenguaje natural, en el lenguaje de la lógica de predicados:

a) [10 pto(s)] “Ningún círculo en xs es rojo”.

Ejemplos: Las listas $[(Rombo, Rojo, 3)]$ y $[(Circulo, Azul, 3)]$ satisfacen la propiedad. La lista $[(Circulo, Rojo, 2)]$ no la satisface.

28.

b) [10 pto(s)] “Hay un único cuadrado en xs y es rojo”.

Ejemplos: Las listas $[(Cuadrado, Rojo, 3)]$ y $[(Cuadrado, Rojo, 2), (Rombo, Azul, 1)]$ satisfacen la propiedad. Las listas $[(Rombo, Azul, 1)]$ y $[(Cuadrado, Rojo, 1), (Cuadrado, Azul, 2)]$ no la satisfacen.

29.

2. Formalizar las siguientes propiedades escritas en lenguaje natural, en el lenguaje de la lógica de predicados:

a) [10 pto(s)] “Todas las figuras de xs son triángulos rojos o cuadrados”.

Ejemplos: Las listas $[(Triangulo, Rojo, 3)]$ y $[(Triangulo, Rojo, 5), (Cuadrado, Verde, 6)]$ satisfacen la propiedad. Las listas $[(Rombo, Rojo, 2)]$ y $[(Triangulo, Rojo, 5), (Triangulo, Verde, 6)]$ no la satisfacen.

30.

b) [10 pto(s)] “Existe un único elemento de xs que es mayor estricto que cero”.

Ejemplos: Las listas $[-1, 0, 3]$ y $[-4, -3, 7, -1]$ satisfacen la propiedad. Las listas $[6, 5]$ y $[9, 6, 7]$ no la satisfacen.

31.

2. Formalizar las siguientes propiedades escritas en lenguaje natural, en el lenguaje de la lógica de predicados:

a) [10 pto(s)] “Hay un triángulo en xs con tamaño menor a 5”.

b) [10 pto(s)] “El último elemento de xs está en ys ”.

32.

4. [20 pto(s)] Demostrar que la siguiente fórmula es teorema del Cálculo de Predicados. En cada paso de la demostración indique que axioma o teorema se utiliza, y subraye la subfórmula involucrada. Se pueden utilizar, sin demostrar, los axiomas y teoremas dados en el Digesto Proposicional y en el Digesto de Predicados.

$$\langle \forall x : : \neg(P.x \Rightarrow Q.x) \rangle \equiv (\langle \forall x : : P.x \rangle \wedge \langle \forall x : : \neg Q.x \rangle).$$

Demostrar que las siguientes fórmulas son teoremas del Cálculo de Predicados. En cada paso de la demostración indique que axioma o teorema se utiliza, y subraye la subfórmula involucrada. Se pueden utilizar, sin demostrar, los axiomas y teoremas dados en el Digesto Proposicional y en el Digesto de Predicados.

a) [15 pto(s)] $\langle \forall x : : T.x \rangle \Rightarrow \langle \forall x : R.x : T.x \rangle$

33.

- [20 pto(s)] Demostrar que la siguiente fórmula es teorema del Cálculo de Predicados. En cada paso de la demostración indique que axioma o teorema se utiliza, y subraye la subfórmula involucrada. Se pueden utilizar, sin demostrar, los axiomas y teoremas dados en el Digesto Proposicional y en el Digesto de Predicados.

$$(\langle \exists x : R.x : T.x \rangle \wedge \langle \forall x : R.x : S.x \rangle) \Rightarrow \langle \exists x : R.x : T.x \wedge S.x \rangle$$

34. Demostrar que la siguiente fórmula es teorema del Cálculo de predicados.

$$\langle \forall x : : P.x \Rightarrow Q.x \rangle \Rightarrow (\langle \exists x : : P.x \rangle \Rightarrow \langle \exists x : : Q.x \rangle).$$

35.

36.

4. [20 pto(s)] Demostrar que la siguiente fórmula es teorema del Cálculo de Predicados. En cada paso de la demostración indique qué axioma o teorema se utiliza, y subraye la subfórmula involucrada. Se pueden utilizar, sin demostrar, los axiomas y teoremas dados en el Digesto Proposicional y en el Digesto de Predicados.

$$\langle \forall x : R.x : T.x \rangle \wedge \langle \forall x : \neg T.x : R.x \rangle \equiv \langle \forall x : : T.x \rangle$$

37.

Dada la definición de la función *algunCuadrado*:

$$\begin{aligned} \text{algunCuadrado} &: [\text{Figura}] \rightarrow \text{Bool} \\ \text{algunCuadrado}.[] &\doteq \text{False} \\ \text{algunCuadrado}.(x \triangleright xs) &\doteq \text{cuadrado}.x \vee \text{algunCuadrado}.xs \end{aligned}$$

demostrá por inducción la siguiente fórmula

$$\text{algunCuadrado}.xs \equiv \langle \exists x : x \in_{\ell} xs : \text{cuadrado}.x \rangle.$$

38.

Dada la definición de la función *soloCeros*:

$$\begin{aligned} \text{soloCeros} &: [\text{Num}] \rightarrow \text{Bool} \\ \text{soloCeros}.[] &\doteq \text{True} \\ \text{soloCeros}.(x \triangleright xs) &\doteq x = 0 \wedge \text{soloCeros}.xs \end{aligned}$$

demostrá por inducción la siguiente fórmula

$$\text{soloCeros}.xs \equiv \langle \forall x : x \in_{\ell} xs : x = 0 \rangle.$$

39.

5. [20 pto(s)] Dada la definición de la función *hayTR*:

$$\begin{aligned} \text{hayTR} &: [\text{Figura}] \rightarrow \text{Bool} \\ \text{hayTR}.[] &\doteq \text{False} \\ \text{hayTR}.(x \triangleright xs) &\doteq (\text{triangulo}.x \wedge \text{rojo}.x) \vee \text{hayTR}.xs \end{aligned}$$

demostrar por inducción la siguiente fórmula

$$\text{hayTR}.xs \equiv \langle \exists y : y \in_{\ell} xs : \text{triangulo}.y \wedge \text{rojo}.y \rangle.$$

40.

5. [25 pts] Dada la definición de la función *hayCoT*:

$$\begin{aligned} \text{hayCoT} &: [\textit{Figura}] \rightarrow \textit{Bool} \\ \text{hayCoT}[\] &\doteq \textit{False} \\ \text{hayCoT}(x \triangleright xs) &\doteq (\textit{circulo}.x \vee \textit{triangulo}.x) \vee \text{hayCoT}.xs \end{aligned}$$

demostrá por inducción la siguiente fórmula

$$\text{hayCoT}.xs \equiv \langle \exists y : y \in_{\ell} xs : \textit{circulo}.y \vee \textit{triangulo}.y \rangle.$$