LyC: Práctica 1 - Parte II

Tomás González

Clase basada en clases anteriores por Herman Schinca y María Emilia Descotte

Lo que ya sabemos

- Demostrar que funciones son primitivas recursivas
 - Por recursión primitiva
 - Por composición de funciones p.r.

Lo que ya sabemos

- Demostrar que funciones son primitivas recursivas
 - Por recursión primitiva
 - o Por composición de funciones p.r.
- Usar predicados primitivos recursivos
 - Funciones: alpha, negación (NOT), conjunción (AND), disyunción (OR)
 - Funciones partidas; por casos

- Nuevas funciones p.r. para usar
 - Sumatoria
 - Productoria

- Nuevas funciones p.r. para usar
 - Sumatoria
 - Productoria
- Nuevas codificaciones
 - Listas
 - Tuplas

- Nuevas funciones p.r. para usar
 - Sumatoria
 - Productoria
- Nuevas codificaciones
 - Listas
 - Tuplas
- Nuevos predicados p.r.
 - Cuantificadores acotados: universal (para todo), existencial (existe)

- Nuevas funciones p.r. para usar
 - Sumatoria
 - Productoria
- Nuevas codificaciones
 - Listas
 - Tuplas
- Nuevos predicados p.r.
 - Cuantificadores acotados: universal (para todo), existencial (existe)
- Demostrar que funciones son primitivas recursivas
 - Esquemas de recursión más complejos (por ejemplo, fibonacci)
 - Generar y probar

• Sumatoria (desde 0 o 1)

$$g(y, x_1, ..., x_n) = \sum_{t=0}^{g} f(t, x_1, ..., x_n)$$

• Sumatoria (desde 0 o 1)

$$g(y, x_1, ..., x_n) = \sum_{t=0}^{s} f(t, x_1, ..., x_n)$$

Productoria (desde 0 o 1)

$$g(y, x_1, ..., x_n) = \prod_{t \in \Omega} f(t, x_1, ..., x_n)$$

Sumatoria (desde 0 o 1)

$$g(y, x_1, ..., x_n) = \sum_{t=0}^{g} f(t, x_1, ..., x_n)$$

Productoria (desde 0 o 1)

$$g(y, x_1, ..., x_n) = \prod_{t=0}^{n} f(t, x_1, ..., x_n)$$

 Ejercicio: Demostrar que la función que calcula el factorial de un número es p.r. (usando lo que acabamos de aprender)

• Sumatoria (desde 0 o 1)

$$g(y, x_1, ..., x_n) = \sum_{t=0}^{g} f(t, x_1, ..., x_n)$$

Productoria (desde 0 o 1)

$$g(y, x_1, ..., x_n) = \prod_{t=0}^{g} f(t, x_1, ..., x_n)$$

- Ejercicio: Demostrar que la función que calcula el factorial de un número es p.r. (usando lo que acabamos de aprender)
- Para el hogar: Demostrar que la sumatoria y productoria desde cualquier número natural es p.r.

Nuevas codificaciones: Tuplas

Definición

$$z = \langle x, y \rangle = 2^{x}(2y+1) - 1$$

Nuevas codificaciones: Tuplas

Definición

$$z = \langle x, y \rangle = 2^{x}(2y + 1) - 1$$

Operaciones

$$l(z) = x$$
$$r(z) = x$$

Nuevas codificaciones: Tuplas

Definición

$$z = \langle x, y \rangle = 2^{x}(2y+1) - 1$$

Operaciones

$$l(z) = x$$
$$r(z) = x$$

• Ejercicio: Demostrar que $g(\langle a, \langle b, c \rangle \rangle) = b$ es p.r.

Nuevas codificaciones: Secuencias

Definición

$$x = [a_1, ..., a_n] = \prod_{i=1} primo(i)^{a_i}$$

Nuevas codificaciones: Secuencias

Definición

$$x = [a_1, ..., a_n] = \prod_{i=1}^{n} primo(i)^{a_i}$$

Operaciones

$$|x| = n$$
$$x[i] = a_i$$

Nuevas codificaciones: Secuencias

Definición

$$x = [a_1, ..., a_n] = \prod_{i=1}^n primo(i)^{a_i}$$

Operaciones

$$|x| = n$$
$$x[i] = a_i$$

 Ejercicio: Demostrar que el producto escalar de dos vectores (representados por listas de la misma longitud)

Ejercicio

Ejercicio 1. Demostrar que la siguiente función $f: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$ es primitiva recursiva:

$$f(0) = 1$$

$$f(1) = 2$$

$$f(2) = 4$$

$$f(n+3) = f(n) + f(n+1)^{2} + f(n+2)^{3}$$

- Identificamos el esquema de recursión de f
 - Casos base
 - Caso recursivo
 - Cuantos pasos anteriores usa
 - Cuales pasos anteriores usa

- Identificamos el esquema de recursión de f
 - Casos base
 - Caso recursivo
 - Cuantos pasos anteriores usa
 - Cuales pasos anteriores usa
- Definimos una nueva función g que guarda los pasos anteriores que necesitamos en una secuencia. (f(x1,...,xn,t) va a pertenecer a la secuencia)

- Identificamos el esquema de recursión de f
 - Casos base
 - Caso recursivo
 - Cuantos pasos anteriores usa
 - Cuales pasos anteriores usa
- Definimos una nueva función g que guarda los pasos anteriores que necesitamos en una secuencia. (f(x1,...,xn,t) va a pertenecer a la secuencia)
- Probamos que g es p.r. usando recursión primitiva

- Identificamos el esquema de recursión de f
 - Casos base
 - Caso recursivo
 - Cuantos pasos anteriores usa
 - Cuales pasos anteriores usa
- Definimos una nueva función g que guarda los pasos anteriores que necesitamos en una secuencia. (f(x1,...,xn,t) va a pertenecer a la secuencia)
- Probamos que g es p.r. usando recursión primitiva
- Vemos cómo obtener f de g (acceso a listas)

- Identificamos el esquema de recursión de f
 - Casos base
 - Caso recursivo
 - Cuantos pasos anteriores usa
 - Cuales pasos anteriores usa
- Definimos una nueva función g que guarda los pasos anteriores que necesitamos en una secuencia. (f(x1,...,xn,t)) va a pertenecer a la secuencia)
- Probamos que g es p.r. usando recursión primitiva
- Vemos cómo obtener f de g (acceso a listas)
- f es p.r. pues es una composición del acceso a listas con g

Cuantificador universal acotado

$$(\forall t)_{\leq y} p(t, x_1, ..., x_n)$$

Cuantificador universal acotado

$$(\forall t)_{\leq y} p(t, x_1, ..., x_n)$$

Cuantificador existencial acotado

$$(\exists t)_{\leq y} p(t, x_1, ..., x_n)$$

Cuantificador universal acotado

$$(\forall t)_{\leq y} p(t, x_1, ..., x_n)$$

Cuantificador existencial acotado

$$(\exists t)_{\leq y} p(t, x_1, ..., x_n)$$

Minimización acotada

$$\min_{t \le y} p(t, x_1, ..., x_n)$$

Cuantificador universal acotado

$$(\forall t)_{\leq y} p(t, x_1, ..., x_n)$$

Cuantificador existencial acotado

$$(\exists t)_{\leq y} p(t, x_1, ..., x_n)$$

Minimización acotada

$$\min_{t \le y} p(t, x_1, ..., x_n)$$

Para el Hogar: hacer el ejercicio 7 de la práctica

- Demostrar que las siguientes funciones son p.r.
 - o pertenece(L, x): es 1 si x pertenece a la lista L, 0 si no

- Demostrar que las siguientes funciones son p.r.
 - o pertenece(L, x): es 1 si x pertenece a la lista L, 0 si no
 - índice(L , x): devuelve el índice de x en la lista L
 - Si x no está en la lista, devuelve 0
 - Si x está varias veces en la lista, devuelve cualquiera de los índices en los que se encuentra x

- Demostrar que las siguientes funciones son p.r.
 - pertenece(L, x): es 1 si x pertenece a la lista L, 0 si no
 - índice(L , x): devuelve el índice de x en la lista L
 - Si x no está en la lista, devuelve 0
 - Si x está varias veces en la lista, devuelve cualquiera de los índices en los que se encuentra x

¿Qué estamos haciendo en estas funciones?

- Demostrar que las siguientes funciones son p.r.
 - pertenece(L, x): es 1 si x pertenece a la lista L, 0 si no
 - índice(L , x): devuelve el índice de x en la lista L
 - Si x no está en la lista, devuelve 0
 - Si x está varias veces en la lista, devuelve cualquiera de los índices en los que se encuentra x

- ¿Qué estamos haciendo en estas funciones?
 - Establecemos un conjunto de posibles soluciones (cota superior)

- Demostrar que las siguientes funciones son p.r.
 - o pertenece(L , x): es 1 si x pertenece a la lista L, 0 si no
 - índice(L , x): devuelve el índice de x en la lista L
 - Si x no está en la lista, devuelve 0
 - Si x está varias veces en la lista, devuelve cualquiera de los índices en los que se encuentra x

- ¿Qué estamos haciendo en estas funciones?
 - Establecemos un conjunto de posibles soluciones (cota superior)
 - Probamos las soluciones posibles (predicados) y devolvamos la primer solución que cumpla lo pedido

Ejercicio: Generar y probar

Ejercicio 5. Una lista l de pares de naturales se llama camino de longitud n que comienza en a_0 si $l = [\langle a_0, a_1 \rangle, \langle a_1, a_2 \rangle, ..., \langle a_{n-2}, a_{n-1} \rangle, \langle a_{n-1}, a_n \rangle]$. Sea $f : \mathbb{N}^3 \to \mathbb{N}$ una función tal que $f(l, a_0, n)$ devuelve el camino más largo de longitud menor o igual a n que comienza en a_0 y tal que todos los elementos del camino (es decir, los pares de naturales) son elementos de la lista l. Si no existe tal camino, la función debe devolver cero; si existe más de uno, debe devolver cualquiera de ellos. Demostrar que f es primitiva recursiva (por simplicidad, se considera que el par $\langle 0, 0 \rangle \not\in l$).

1. Identificamos si ibamos a usar un existencial o minimización

- 1. Identificamos si ibamos a usar un existencial o minimización
 - Existencial si me basta con saber si existe la solución que quiero
 - Minimización si quiero esa solución

- 1. Identificamos si íbamos a usar un existencial o minimización
 - Existencial si me basta con saber si existe la solución que quiero
 - Minimización si quiero esa solución
- 2. Identificamos el conjunto de las posibles soluciones

- 1. Identificamos si íbamos a usar un existencial o minimización
 - Existencial si me basta con saber si existe la solución que quiero
 - Minimización si quiero esa solución
- 2. Identificamos el conjunto de las posibles soluciones
- 3. Acotamos el conjunto de las posibles soluciones

- 1. Identificamos si íbamos a usar un existencial o minimización
 - Existencial si me basta con saber si existe la solución que quiero
 - Minimización si quiero esa solución
- 2. Identificamos el conjunto de las posibles soluciones
- 3. Acotamos el conjunto de las posibles soluciones
- 4. Identificamos las condiciones que tiene que cumplir la solución (en español)

- 1. Identificamos si íbamos a usar un existencial o minimización
 - Existencial si me basta con saber si existe la solución que quiero
 - Minimización si quiero esa solución
- 2. Identificamos el conjunto de las posibles soluciones
- 3. Acotamos el conjunto de las posibles soluciones
- 4. Identificamos las condiciones que tiene que cumplir la solución (en español)
- Tradujimos las condiciones del español a un predicado primitivo recursivo con el cuantificador que identificamos en el paso 1.

- 1. Identificamos si íbamos a usar un existencial o minimización
 - Existencial si me basta con saber si existe la solución que quiero
 - Minimización si quiero esa solución
- 2. Identificamos el conjunto de las posibles soluciones
- 3. Acotamos el conjunto de las posibles soluciones
- 4. Identificamos las condiciones que tiene que cumplir la solución (en español)
- Tradujimos las condiciones del español a un predicado primitivo recursivo con el cuantificador que identificamos en el paso 1.
- Usamos minimización acotada
 - La cota es el elemento máximo del conjunto que acotamos en el paso 2
 - El predicado es la traducción de las condiciones que realizamos en el paso 5

Ejercicio: Esquema de recursión

Ejercicio 3. Sea $k \in \mathbb{N}$, $f : \mathbb{N} \to \mathbb{N}$ una función tal que f(x+1) < x+1 para todo x, y sea $h : \mathbb{N}^2 \to \mathbb{N}$ definida como

$$h(x,0) = k$$

$$h(x,t+1) = g(x,t,h(x,f(t+1)))$$

Demostrar que si f y g pertenecen a una clase PRC C, entonces también h pertenece a C.

Fin

¡Consulten! ¡Hagan los ejercicios!