

Universidad Nacional Autónoma de México

Facultad de Ciencias

Lenguajes de Programación

Tarea 3

## PROBLEMA I

FIBONACCI

$$\frac{\frac{\frac{n: \text{number}}{\Gamma|-n: \text{number}} \quad \frac{2: \text{number}}{\Gamma|-2: \text{number}}}{\Gamma|-(\leq n \ 2): \text{bool}} \quad \frac{\frac{\frac{n: \text{number}}{\Gamma|-n: \text{number}} \quad \frac{1: \text{number}}{\Gamma|-1: \text{number}}}{\Gamma|-(n \ 1): \text{number}} \quad \frac{\frac{\frac{n: \text{number}}{\Gamma|-n: \text{number}} \quad \frac{2: \text{number}}{\Gamma|-2: \text{number}}}{\Gamma|-(n \ 2): \text{number}} \quad \frac{\Gamma(\text{fib}[number \rightarrow number])|-(n \ 1): \text{number}}{\Gamma|-(\text{fib}(n \ 1)): \text{number}} \quad \frac{\Gamma(\text{fib}[number \rightarrow number])|-(n \ 2): \text{number}}{\Gamma|-(\text{fib}(n \ 2)): \text{number}}}{\Gamma|-(+(\text{fib}(n \ 1))(\text{fib}(n \ 2))): \text{number}}}{\Gamma[\text{fib}(number)]|-(\text{cond}[(\leq n \ 2)][\text{else}(+(\text{fib}(n \ 1))(\text{fib}(n \ 2))])]: \text{number} \rightarrow \text{number}}}{\Gamma|-(\text{rec}(f \text{ ivo}: \text{number}(\text{cond}[(\leq n \ 2)1][\text{else}(+(\text{fib}(n \ 1))(\text{fib}(n \ 2))])]))}$$

$$\frac{\frac{\text{EMPTY}}{\Gamma|-l: \text{List}}}{\Gamma|-(\text{Empty} ? l): \text{Bool}}$$

## PROBLEMA II

Tenemos la función `suma (+ exp1 exp2)` donde `exp1` y `exp2` son de tipo `number` entonces con `(first (cons true empty))` debemos devolver `number` y con `(cons true empty)` devolvemos un `nlist`.

(1) `(+ (2)1 (3)(first (4)(cons (5>true (6)empty)))`  
`[[1]] = (+ (2) (3))`  
`[[2]] = [[1]] → number`  
`[[3]] = (first (4) (cons (5>true (6)empty))) → number`  
`[[4]] = (cons (5>true (6)empty)) → nlist`  
`[[5]] = [[true]] → bool`  
`[[6]] = [[empty]] → nlist`

En `[[5]]` vemos que se está intentando construir una lista de números con un tipo `bool` lo cual causaría un error

## PROBLEMA III

`[[1]] = [F] → number`  
`[[2]] = [x] → number`  
`[[3]] = [y] → number`  
`[[4]] = [cos x {f {f y}}] → list` ya que `[x] → number` y `[{f {f y}}] → list`  
`[[5]] = [x] → number`

$\llbracket 6 \rrbracket = [\{f \{f y\}\}] \rightarrow \text{list}$   
 $\llbracket 7 \rrbracket = [\{f y\}] \rightarrow \text{nlist}$

Por lo tanto  $C_1$  ,  $C_3$  ,  $C_5$  son tipo number y  $C_2$  ,  $C_4$  ,  $C_6$  son nlist.

#### PROBLEMA IV

No importa si es perezoso o glotón Los juicios de tipo no cambian ya que el chequeo de tipos no se realiza en tiempo de ejecución, lo hace el compilador o interprete, entonces la evaluación no afecta el chequeo de tipos.

#### PROBLEMA V

##### Polimorfismo Explícito

Ventajas:

- Es más rápido en tiempo de compilación.
- Podemos usar el mismo código para varios propósitos.

Desventajas

- Escribir el código fuente es más tardado.
- una variable no puede ser utilizada para distintos tipos lo que significar más variables y por ende más espacio en memoria ocupado.

##### Polimorfismo Implícito

Ventajas

- No hay necesidad de construir un tipo en específico ya que siempre que usemos variables estaremos trabajando con tipos genéricos.
- El código fuente es mucho menos verboso.

Desventajas

- Los errores de tipo se dan en tiempo de ejecución.
- El programa es más propenso a errores de semántica.

#### PROBLEMA VI

##### DSL

Ventajas

- Fácil para resolver problemas específicos ya que es más "liviano" que un lenguaje de propósito general.
- Resuelven el problema sin redundancias.

Desventajas:

- Los problemas más grandes requieren el uso de un lenguaje de propósito general

##### Lenguajes de propósito general

Ventajas

- DSL dentro del mismo lenguaje de propósito general.
- Mayor control sobre el programa.

Desventajas:

- A veces hay muchas cosas innecesarias.
- A veces es menos eficaz para resolver problemas pequeños y específicos.