## Universidad Nacional Autónoma de México Facultad de Ciencias

Lenguajes de Programación Karla Ramírez Pulido Estrategias de Evaluación



## Régimen de evaluación

- Perezosa
- Glotona

#### Implementación:

Usando sustitución o ambientes

Usando: alcance estático o dinámico

Implementación: Algoritmo de sustitución

## Evaluación Glotona (eager evaluation)

Usando la implementación de:

- sustitución
- ambientes

```
{with {x {+ 4 5}}}

{with {y {+ x x}}}

{with {z y}

{with {x 4}}

z}}}
```

```
x := \{+45\}
Si puedo hacer la operación,
entonces ¡la hago!
x := 9
```

x := 9
ahora sustituimos en el cuerpo de la expresión, ¿dónde?

x := 9
ahora sustituimos en el cuerpo de la expresión, ¿dónde?

```
Ahora sustutimos

y:=\{+99\}

¿puedo hacer esa operación?

SÍ

entonces lo hago

y:=18
```

```
Ahora sustutimos
y := \{+99\}
¿puedo hacer esa operación?
SÍ
entonces lo hago
y := 18
```

Ahora y := 18
entonces sutituímos cada
aparición de y por su valor en la
expresión

```
{with {y 18}
      {with {z y}}
      {with {x 4}}
      z}}}
```

Ahora y := 18
entonces sustituimos cada
aparición de y por su valor en la
expresión, y el resultado es:

Ahora z := 18
entonces z es un valor, solo
tenemos que sustituir éste en cada
aparición de z en la expresión, y el
resultado es:

```
{with {z 18}
     {with \{x 4\}
              z } }
=>
     {with \{x, 4\}
              18}
```

Ahora x := 4
entonces x es un valor, solo
tenemos que sustituir éste en la
expresión.

La sustitución es vacía.

```
{with {z 18}
      \{\text{with } \{\text{x 4}\}
                 z } }
=>
      {with \{x 4\}
                 18}}
                 18
```

### Evaluación glotona Todas las expresiones son evaluadas en el momento: sumas, restas, mult., div, ..., aplicaciones de funciones, asignaciones, ...

Implementación: Algoritmo de sustitución

```
x := {+ 4 5}
Como es régimen de eval.
perezoso:
Es una asignación
¿se necesita hacer la evaluación de
la expresión?
Respuesta: NOO
```

```
{with {x {+ 4 5}}}

{with {y {+ x x}}}

{with {z y}

{with {x 4}}

z}}}
```

 $x := \{+45\}$ 

entonces sólo sustituimos x por su valor que es una EXPRESIÓN en el cuerpo de esa expresión with

```
{with \{x \{+ 4 5\}\}}
     {with {y {+ x x}}}
          {with {z y}
               {with \{x, 4\} (AQUÍ
                       SE SUSTITUYE,
                  ES UN ID.de LIGADO)
                    z } } }
```

 $x := \{+45\}$ 

entonces sólo sustituimos x por su valor que es una EXPRESIÓN en el cuerpo de esa expresión with

```
{with {y {+ {+ 4 5} {+ 4 5}}}}

{with {z y}

{with {x 4}

z}}}
```

```
y := { + {+ 4 5} {+ 4 5}}
entonces hay una asignación de y
por esa expresión.
¿necesitamos evaluarla?
NOOO
```

```
{with {y {+ {+ 4 5} {+ 4 5}}}}

{with {z y}

{with {x 4}

z}}}
```

y := { + {+ 4 5} {+ 4 5}} entonces solo sustituimos el valor de y que es una expresión en donde esté esa misma variable ligada, en el cuerpo del with

```
{with {y {+ {+ 4 5} {+ 4 5}}}

{with {z y}

{with {x 4}

z}}}
```

y := { + {+ 4 5} {+ 4 5}} entonces solo sustituimos el valor de y que es una expresión en donde esté esa misma variable ligada, en el cuerpo del with

```
{with {z {+ {+ 4 5} {+ 4 5}}}

{with {x 4}

z}}
```

z := { + {+ 4 5} {+ 4 5}} entonces solo sustituimos el valor de z que es una expresión en donde esté esa misma variable ligada, en el cuerpo del with

```
{with {z \{+ \{+ 4 5\}\}\}}
       \{\text{with } \{\text{x 4}\}
                    z } }
=>
\{with \{x 4\}\}
       \{+\ \{+\ 4\ 5\}\ \{+\ 4\ 5\}\}\}
```

x := 4
entonces solo sustituimos
el valor de x en el cuerpo del with
PERO la sustitución es vacía
entonces
evaluamos el cuero de esa
expresión

```
{with {z \{+ \{+ 4 5\} \{+ 4 5\}\}\}}
      \{\text{with } \{\text{x 4}\}
                   z } }
=>
{with \{x 4\}
      {+ {+ 4 5} {+ 4 5}}}
=>
      \{+\ \{+\ 4\ 5\}\ \{+\ 4\ 5\}\}
      = \{+ 9 \{+ 4 5\}\} = \{+ 9 9\} = 18
```

#### Evaluación glotona Evaluación perezosa

Implementación con Ambientes

Las asignaciones van al AMBIENTE

```
{with {x {+ 4 5}}}

{with {y {+ x x}}}

{with {z y}

{with {x 4}}

z}}}
```

Implementación con Ambientes

```
Ambiente (forma de listas):
```

```
Env 0 = ()

Env 1 = ((x 9))

Env 2 = ((y 18) (x 9))

Env 3 = ((z 18) (y 18) (x 9))

Env 4 = ((x 4) (z 18) (y 18) (x 9))
```

```
{with {x {+ 4 5}}}

{with {y {+ x x}}}

{with {z y}

{with {z y}}

z}}}
```

Implementación con Ambientes

Env = ((x 4) (z 18) (y 18) (x 9))

Solo tenemos que evaluar: z

z es y

y es 18

Resultado final es: 18

Implementación con Ambientes

Las asignaciones van al AMBIENTE

```
{with {x {+ 4 5}}}

{with {y {+ x x}}}

{with {z y}

{with {x 4}}

z}}}
```

Implementación con Ambientes

```
Ambiente (forma de listas):
```

```
Env 0 = ()

Env 1 = ((x (+ 45)))

Env 2 = ((y (+ x x)) (x (+ 45)))

Env 3 = ((z y) (y (+ x x)) (x (+ 45)))

Env 4 = ((x 4) (z y) (y (+ x x))

(x (+ 45)))
```

```
{with {x {+ 4 5}}}

{with {y {+ x x}}}

{with {z y}

{with {x 4}}

z}}}
```

Implementación con Ambientes

Env =

((x 4) (z y) (y (+ x x)) (x (+ 4 5)))

Tenemos que evaluar:

Z

z es y

y es (+ x x)

x es ???

Implementación con Ambientes

Env =

```
((x 4) (z y) (y (+ x x)) (x (+ 4 5)))
```

- A. Si es alcance dinámico: x = 4
- B. Si es alcance estático:

$$x = (+ 4 5)$$

Sustituyendo en (+ x x)

Implementación con Ambientes

Env =

$$((x 4) (z y) (y (+ x x)) (x (+ 45)))$$

Alcance Dinámico:

$$(+ \times \times)$$
  
=  $(+ 4 4) = 8$ 

Alcance Estático

$$(+ \times \times)$$

$$= (+ (+ 4 5) (+ 4 5)) =$$

$$= (+ 9 (+ 4 5)) = (+ 9 9) = 18$$

## ¿Cómo, cómo estuvo?

Con distinto alcance y mismo ambiente el resultado puede ser diferente



#### ¿Entonces de qué depende la evaluación de una expresión?

A. Del régimen de evaluación

B. Del alcance



# La mayoría de los lenguajes usan eval. glotona

Ventajas vs Desventajas de cada régimen

Vayamos pensando ¿cuáles serían?

