### Nociones Básicas

Programación Avanzada
UNRC
Pablo Castro

## Conceptos Básicos

Algunos conceptos básicos:

- Expresiones, Valores, funciones,
- Igualdad,
- Razonamiento riguroso,
- Programación funcional.

#### Valores

Los valores son elementos de los conjuntos que usamos para programar:

**Naturales**: *0, 1, 2, 3*...

**Enteros**: 0,-1,1,-2,2,-3...

Strings: "mystring", "", "hola mundo", "etc"

**Reales**: 0, 0.1, 0.31415..., 0.22222

# Expresiones

Son las cadenas de texto que utilizamos para describir valores

- Naturales: 2 + 3, 2 \* 5 + 10, 2 \* 100 \* 10, ...
- Booleanos:  $true, false, p \land q, \neg p, (p \lor q) \Rightarrow s, \dots$
- Strings: "Hola" + "Mundo", "", ...
- Enteros: -10 + 5, 10 \* -1, 15 \* 10 4, ...

Puede haber expresiones que no denotan ningún valor

Puede haber expresiones que denotan el mismo valor "3" y "2+1"

#### Definición Formal

Podemos definir a las expresiones aritméticas formalmente.

- Cualquier constante es una expresión, (por ejemplo "2")
- Si E y F son expresiones, entonces E+F, E-F, E\*F, E\F son expresiones.
- Ninguna otra cadena es una expresión.

De la misma forma podemos definir expresiones *booleanas* (ejercicio...)

## Expresiones vs Valores

Las expresiones **denotan** o **representan** valores pero no son valores.

- "2" denota el número 2, "II" en romano también denota el número 2 y "10" en binario también denota el mismo valor
- "2+2" denota el número 4.
- "2+x" denota una función (dado el valor de x retorna x mas dos)
- "10/0" no denota ningún valor.

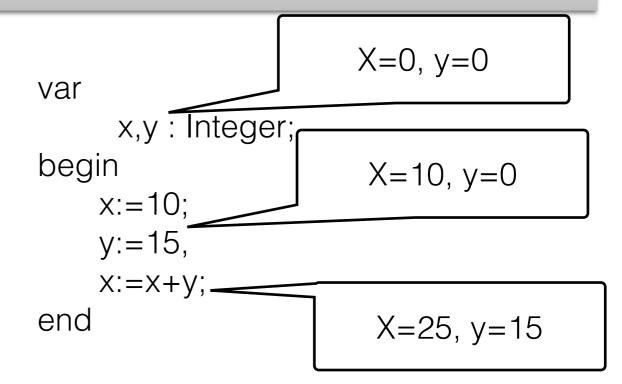
# Estados y Asignaciones de Valores

La noción de estado es una de las más importantes en programación imperativa:

Dado un conjunto de variables (x, y, z, v, ..), un estado es una asignación de valores a las variables

#### Ejemplo:

$$x\mapsto 3, y\mapsto 2, z\mapsto 1$$
Asignaciones

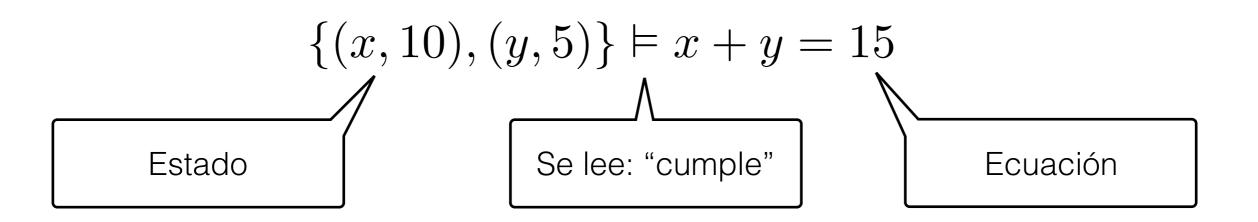


# Estados y Ecuaciones

Las asignaciones nos permiten evaluar expresiones:

$$x \mapsto 10, y \mapsto 5$$
 ó  $\{(x, 10), (y, 5)\}$ 

Por ejemplo:



#### Sustituciones

Dadas expresiones E y F:

E(x := F)

Los lenguaje funcionales usan sustituciones para calcular calores

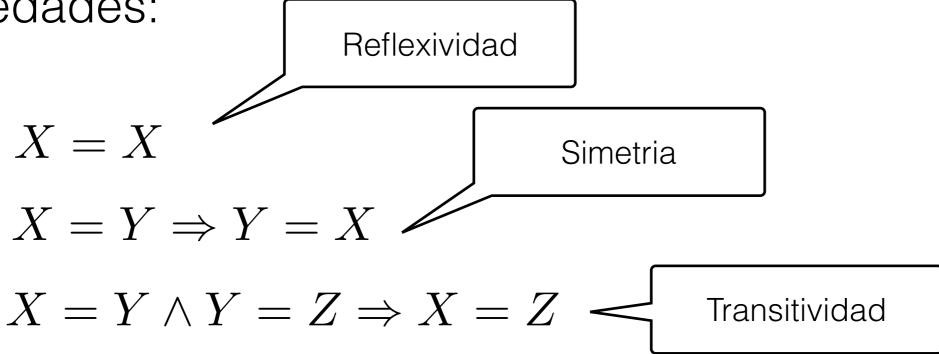
Denota la expresión que resulta de reemplazar todas las ocurrencias de x por F.

$$(x+y)(y:=2*z)$$
 = [Definición de Sustitución] 
$$x+(2*z)$$

# La Igualdad

La igualdad es muy importante, recordemos sus

propiedades:



Además la regla de Leibniz:

$$X = Y \Rightarrow E[x := X] = E[x := Y]$$

#### Funciones

El concepto de función es muy importante:

$$f:A o B$$
  ${}$  f es una función

Si:

$$f\subseteq A imes B$$
  $\subset$  Es una relación

$$\forall x,y: x=y \Rightarrow f(x)=f(y) \iff \text{Es determinista}$$

Si además se cumple

$$\forall a \in A : \exists b \in B : b = f(a) \prec$$

Se dice que es una función total

## Ejemplos de Funciones

Veamos algunos ejemplos:

$$f(x) = x^3 \quad \text{Falta el perfil!} \, f: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$$

$$f(x,y,z) = x + y + z \qquad \qquad \text{perfil: } f: \mathbb{N} \times \mathbb{N} \times \mathbb{N} \to \mathbb{N}$$

$$f(x,y) = x/y$$
 perfil:  $f: \mathbb{R} \times \mathbb{R} \to \mathbb{R}$  Función parcial

#### Notación

En la materia utilizaremos una notación cercana a los lenguajes funcionales

En vez de: f(x) escribimos f.x

Para definir una función usamos:  $f:A\to B$   $f.x\doteq E \text{ Definición por medio de una expresión}$ 

# Ejemplo

Veamos un ejemplo:

$$f: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$$
$$f.x \doteq x^3$$

Para evaluar una función se usan sustituciones:

Todo el proceso es una cadena de igualdades

$$f.2$$

$$= [def. de f]$$

$$x^{3}[x := 2]$$

$$= [sustitución]$$

$$2^{3}$$

$$= [Aritmética]$$

$$8$$

Esta tarea es la que hace un interprete funcional de forma rápida

# Razonamiento Lógico

#### Sistemas de calculo:

Axiomas + Reglas

#### Un ejemplo para el max y min:

- Axiomas
- ▶ Conmutatividad:  $X \max Y = Y \max X$
- ▶ Asociatividad:  $X \max (Y \max Z) = (X \max Y) \max Z$
- ▶ Idempotencia:  $X \max X = X$
- ▶ Distrib.max,  $+: X + (Y \max Z) = (X + Y \max X + Z)$
- ▶ Monotonia:  $X \max Y \ge X$

Ejemplo de regla

Si P es un teorema,

entonces P(x := E) también es un teorema.

#### Demostración

Utilizando los axiomas y las reglas podemos demostrar propiedades:

```
W \max X + Y \max Z = (W + Y) \max (W + Z) \max (X + Y) \max (X + Z)
               (W+Y) \max (W+Z) \max (X+Y) \max (X+Z)
               = [Distrib. + con respecto max]
               (W + Y \max Z) \max (X + Y) \max (X + Z)
               = [Distrib. + con respecto max]
               (W + Y \max Z) \max (X + Y \max Z)
               = [Conmutatividad de +]
               (Y \max Z + W) \max (Y \max Z + X)
               = [Distrib. + con respecto max]
               (Y \max Z) + (W \max X)
               = [Conmutatividad de +]
               (W \max X) + (Y \max Z)
```

# Programas y Pruebas

Podemos definir programas para calcular Max y Min:

$$max.x.y \doteq if x > y then x else y$$

$$min.x.y \doteq if \ x < y \ then \ x \ else \ y$$

Acabamos de demostrar una propiedad sobre estos programas.

Demostrar la misma propiedad pero utilizando la definición de los programas.