prog_func

- substitution model
 - -teorema del $\lambda\text{-calcolo}$
 - call-by-name (CBN)
 - call-by-value (CBV)
- operators
 - lists
- Higher order functions (HOF)
- Hierarchy
- $\bullet~$ tips and tricks

substitution model

it is based on λ -calculus. Scala normalmente utilizza la strategia di valutazione call-by-value, ma se il tipo dell'argomento di un parametro e' preceduto da => applica al parametro la strategia di valutazione call-by-name.

teorema del λ -calcolo

Se la valutazione call-by-value di un'espressione termina, allora anche la valutazione call-by-name dell'espressione termina e le valutazioni producono il medesimo valore.

Il viceversa non vale.

call-by-name (CBN)

La valutazione degli argomenti viene posticipata, il rewriting dell'applicazione della funzione viene applicato senza ridurre gli argomenti.

call-by-value (CBV)

Gli argomenti della funzione vengono valutati prima di effettuare il rewriting dell'applicazione di funzione.

operators

lists

```
• cons => ::

val list = 1 :: 2 :: 3 :: Nil

assert(list == list.head :: list.tail)
```

Higher order functions (HOF)

function that takes as an argument another function or that returns another function. currying

```
def sum(f: Int => Int)(a: Int, b: Int): Int =
    if (a > b) 0 else f(a) + sum(f)(a + 1, b)
// sum of squares between a and b
sum(x => x * x)(2,3)
// sum of cubes between a and b
sum(x => x * x * x)(2,3)
```

Hierarchy

S <: T significa S è un sottotipo di T

S > : T significa $S \stackrel{.}{e}$ un supertipo di T (anche $T \stackrel{.}{e}$ un sottotipo di S)

[S >: T1 <: T2] significa S è supertipo di T1 e sottotipo di T2

Il principio di sostituzione di Liskov

Se A <: B, tutto ciò che è possibile fare con un valore di tipo B deve essere possibile anche per ogni valore del tipo A.

Più formalmente:

Il principio di sostituzione di Liskov (II)

Sia P(x) una proprietà dimostrabile per tutti gli oggetti x di tipo B. Se A<:B allora P(y) deve essere dimostrabile per tutti gli oggetti y di tipo A.

Consideriamo un tipo parametrizzato C[T], e siano A e B tipi per cui

```
A <: B
```

in generale ci sono tre possibili relazioni fra C[A] e C[B]:

```
C[A] <: C[B] C è covariante in T
```

Nessuna delle due precedenti vale C non è variante (è invariante) in T

Scala permette di dichiarare il tipo di varianza di un tipo parametro mediante l'annotazione del tipo parametro:

In generale per i tipi funzionali vale la seguente regola:

tips and tricks

- use require like python assert
- there is only one true constructor

```
class Rational(x: Int, y: Int)
    require(y > 0, "denominator must be positive")
    val num = x / gcd(abs(x), y);
    val den = y / gcd(abs(x), y);
    def this(x: Int) = this(x,1)
    • be careful when overloading that ends with :
```

```
class C(val x: Int) {
  def *(that: C): C = new C(this.x * that.x)
  def /:(that: C): C = new C(this.x / that.x)
  def @:(that: C): C = new C(this.x / that.x)
  def &:(that: C): C = new C(this.x / that.x)
  override def toString: String = "(" + x.toString + ")"
```

```
} val uno= new C(1) // C = (1) val due = new C(2) // C = (2) val tre = new C(3) // C = (3) val sei = due * tre // C = (6) val uno2 = due /: tre // C = (1) - in quanto uguale a tre./:(due) val zero = tre @: due // C = (0) - in quanto uguale a due.@:(tre) val zero2 = tre &: due // C = (0) - in quanto uguale a due.@:(tre)
```