

## Datatypes

Para definir uma árvore binária:

```
datatype Tree = Leaf | Node(Tree, Tree)
```

- Declaração de tipo

```
datatype D<T> = Ctor1 | Ctor2 | ...
```

```
datatype List<T> = Nil | Cons(head: T, tail: List<T>)
```

```
datatype Semaphore = Green | Yellow | Red
```

- Instancia

```
var list1 := Cons(5, Nil); var sem1 := Green;
```

- Actualizar um valor

```
d[CtorParam := Value]
```

```
list1 := list1[head := 1];
```

- Verificar um constructor

```
d.Ctor?
```

- Selecionar um campo

```
d.CtorParam
```

```
function Length(x: List<T>) : nat {  
  if x.Cons? then 1 + Length(x.tail) else 0  
}
```

- Análise de casos:

```
function Length(x: List<T>) : nat { match x {  
  case Nil => 0  
  case Cons(h, t) => 1 + Length(t) } }
```

### Copiar os valores duma árvore para um array

```
type T = int
datatype Tree<T> = Leaf | Node(Tree, T, Tree)
method Fill(t: Tree<T>, a: array<T>, start: int)
    returns (end: int)
{
  match t {
    case Leaf => end := start;
    case Node(left, x, right) =>
      end := Fill(left, a, start);
      if end < a.Length {
        a[end] := x;
        end := Fill(right, a, end + 1);
      }
  }
}
```

### Verificar a correção de Fill

```
function contains<T(==)>(t: Tree<T>, v: T): bool
{
  match t {
    case Leaf => false
    case Node(left, x, right) =>
      x == v || contains(left, v) || contains(right, v)
  }
}

method Main()
{ var q := Node(Node(Leaf,4,Leaf),5, Node(Leaf,3,Leaf));
  var t := new int[10];
  var n := Fill(q,t,0);
  assert contains(q,3);
  print t[0], t[1], t[2];
}
```

### Pre and Pos Conditions

```
method Fill(t: Tree<T>, a: array<T>, start: int)
    returns (end: int)
requires 0 <= start <= a.Length
decreases t
```

```

modifies a
ensures start <= end <= a.Length
ensures forall i:: 0 <= i < start ==> a[i] == old(a[i])
ensures forall i:: start <= i < end ==> contains(t, a[i])

```

### Selecionadores de campos/destruidores

To access the fields of a datatype one can name them

```

type T = int
datatype Tree<T> = Leaf | Node(left:Tree, key:T, right:Tree)

```

and

```

function countLeaf(t: Tree<T>): nat {
  if t.Leaf? then 1
  else countLeaf(t.left) + countLeaf(t.right)
}

```

### Lists

Ver ficheiros sobre listas

### Lemas e Indução

```

predicate OddPre(n: nat) {
  n%2 == 1
}

```

```

function Odd(n:nat): bool
decreases n
{ if n == 1 then true
  else if n == 0 then false
  else !Odd(n-1)
}

```

```

function OddTail(n:nat,o:bool): bool
decreases n
{ if n == 1 then o
  else if n == 0 then ! o
  else OddTail(n-1, !o )
}

```

```

lemma {:induction} TestOdd(n: nat)

```

```

decreases n
ensures Odd(n) == OddPre(n)
{}

datatype Nat = Z | S(Nat)

function Plus(x:Nat, y:Nat): Nat
decreases x;
{
match x {
  case Z => y
  case S(z) => S(Plus(z,y))
}
}

lemma {:induction n} example(n:Nat)
decreases n;
ensures Plus(n,Z) == n
{}

lemma {:induction false} example0 (n: Nat)
decreases n
ensures Plus(n,Z) == n
{
  match n {
  case Z => { assert Plus(Z,Z) == Z;}
  case S(k) => {
    assert Plus(n,Z) == S(Plus(k,Z));
    example0(k);
    assert S(Plus(k,Z)) == S(k);
    assert S(k) == n;
  }
}
}

```

### DbC: design by contract

- Conceito introduzido por Bertrand Meyer para a linguagem Eiffel em 1980's
- Um *contrato* de um procedimento ou objecto é um par (pré-condições, pós-condições) tal que
  - pré-condições** : indicam as obrigações que são requisitos de quem evoca expressando condições sobre os dados de entrada ou estado inicial de um objecto

**pós-condições** benefícios que são esperados quando o procedimento termina ou do estado final de um objecto

- um contrato é violado se quem invoca não respeita as pré-condições ou se as pós-condições não são satisfeitas

```
class interface ACCOUNT

create
  make

feature

  balance: INTEGER
  ...

  deposit (sum: INTEGER)
    -- Deposit sum into the account.
    require
      sum >= 0
    ensure
      balance = old balance + sum

  withdraw (sum: INTEGER)
    -- Withdraw sum from the account.
    require
      sum >= 0
      sum <= balance - minimum_balance
    ensure
      balance = old balance - sum

  may_withdraw ...

end -- ACCOUNT
```

---

## Objectos em Dafny

- um objecto é uma instância duma classe
- é acedido por referência e tem um estado associado
- uma classe define as componentes dum objecto, *campos/atributos*, e operações, *methods: os membros* da classe.

## Invariantes de Classes (Objectos)

- Um *invariante de classe* é uma condição que define os estados válidos (valores dos atributos) de objectos (instâncias da classe).
- Para além das pré/pós condições de cada método, dentro da classe, tem de respeitar o invariante da classe:

- Cada constructor tem de assegurar que todos os invariantes se verificam no fim da sua execução.
- Cada método tem de assegurar que todos os invariantes se verificam no fim da sua execução, supondo que se verificam no início.

```

class
class Stack
{
  const elems: array<T>;
  var size : nat;
  var capacity: nat;
  constructor (cap: nat)
  {
    elems := new T[cap];
    capacity := cap;
    size := 0;
  }
  predicate isEmpty()
  {
    size == 0
  }
  predicate isFull()
  {
    size == elems.Length
  }
  method push(x : T)
  {
    elems[size] := x;
    size := size + 1;
  }
  function top() : T
  {
    elems[size-1]
  }
  method pop()
  {
    size := size-1;
  }
}

```

### Objectos

- atributos/campos: `elems`, `size`

- constructores: chamados quando os objectos são criados ()
- métodos: `method`
- criação: `var s:= new Stack(3)`

Stack

```
method {:verify false} testStack()
{
  var s := new Stack(3);
  assert s.isEmpty();
  s.push(1);
  s.push(2);
  s.push(3);
  assert s.top() == 3;
  assert s.isFull();
  s.pop();
  assert s.top() == 2;
}
```

Objectos

- classes (ou *trait*) podem estender outras classes
- Métodos podem ser declarados estáticos
- O objecto é referido por `this`
- e os seus membros por `by ".": this.size` (mas `this` pode ser omitido nalguns contextos)
- Uma variável duma classe (instância) pode ser `null` se declarada com `?` a seguir ao nome da classe
- Os constructores podem ter nomes
- O tipo de todas as classes é `object`
- Atributos imutáveis podem ser declarados com `const`
- Podem incluir `predicates` ou `functions`.

```
class A {
  constructor()
}
```

```
method main(){
```

```

var a: A := new A();
var o:object = a;
var n:A? = null;
}

```

### Invariante de classe- Valid

- predicado `Valid()` descreve o invariante da classe
- este invariante é requerido (pré-condição) por todos os métodos/funções (excepto os constructores)
- e verificado no fim da execução (pós-condição) por todos os constructores e modificadores (qualquer método)
- com o atributo `:autocontracts` o Dafny adiciona automaticamente `requires/ensures` do predicado `Valid()` e outros contratos necessários.

### *framing* para objectos

- Os objectos são mutáveis e alocados na *heap*
- é usado o mecanismo de *dynamic frames*
- É necessário indicar para *function* (ou *predicate*) que parte é que são lidas `reads` e para os *method* que partes são modificadas `modifies` (supondo-se que as restantes não são alteradas)
- se apenas um campo de um objecto for lido isso pode ser indicado com `reads this'Value`

### Counter

```

class Counter {
var Value: int;

predicate Valid()
reads this'Value
{
Value >= 0
}

constructor Init ()
ensures Value == 0
ensures Valid()
{ Value := 0;}

method GetValue() returns (x: int)

```

```
modifies this
requires Valid()
ensures x == Value
{x := Value;}
```

### Counter

```
method Inc ()
  modifies this
  requires Valid()
  ensures Value == old(Value)+1
  ensures Valid()
  {Value := Value + 1;}
```

```
method Dec ( )
  modifies this
  requires Value > 0 && Valid()
  ensures Value == old ( Value ) -1 && Valid()
  {Value := Value -1;}
}
```

### Alocação de novos objectos

- se durante a execução de um método novos objectos são alocados na *heap* isso deve ser indicado com *fresh*.

```
method NewSorted(n: nat) returns (v: array<int >)
  ensures fresh ( v )
  ensures Sorted ( v )
  ensures v.Length = n
  {}
```

### Invariante de Stack

```
ghost predicate Valid()
reads this
{
size <= capacity == elems.Length
}
```

```
constructor (cap: nat)
```

```

requires cap > 0
ensures fresh(elems)
ensures Valid()
ensures cap == capacity && size == 0
{
    elems := new T[cap];
    capacity := cap;
    size := 0;
}

predicate isEmpty()
reads this
{
    size == 0
}

predicate isFull()
reads this
{
    size == elems.Length
}

method push(x : T)
modifies this, elems
requires Valid() && size < capacity
{
    elems[size] := x;
    size := size + 1;
}

function top(): T
requires Valid() && size > 0
reads this, elems
{
    elems[size-1]
}

method pop()
requires Valid() && size > 0
modifies this
ensures Valid()
ensures elems[..size] == old(elems[..size-1])
{
    size := size-1;
}
}

```

```
:autocontracts
```

```
class{:autocontracts} Stack
{
  const elems: array<T>;
  var size : nat;
  var capacity: nat;
  ghost predicate Valid()
  reads this
  { size <= capacity == elems.Length
  }
  constructor (cap: nat)
  ensures cap == capacity && size ==0
  {
    elems := new T[cap];
    capacity := cap;
    size := 0;
  }
  predicate method isEmpty()
  {
    size == 0
  }
  predicate method isFull()
  {
    size == elems.Length
  }
}
```

```
:autocontracts
```

```
method push(x : T)
requires size < capacity
modifies this, elems
ensures elems[..size]==old(elems[..size])+[x]
{
  elems[size] := x;
  size := size + 1;
}

function top(): T
requires size > 0
{
  elems[size-1]
}
```

```

method pop()
  requires size > 0
  modifies this
  ensures elems[..size] == old(elems[..size-1])
  {
    size := size-1;
  }
}

```

## Herança

Uma subclasse não pode quebrar o contrato da sua super classe, mas

- A pré-condição pode ser enfraquecida
- A pós-condição pode ser fortalecida

Exemplo: A classe `Circle` herda da classe `Shape` .

```

trait Shape
{
  var center: (real, real);

  ghost predicate Valid()
    reads this

  function getSizeX(): real
    requires Valid()
    reads this

  function getSizeY(): real
    requires Valid()
    reads this

  method resize(factor: real)
    requires factor > 0.0 && Valid()
    modifies this
    ensures Valid()
    ensures getSizeX() == factor * old(getSizeX())
    ensures getSizeY() == factor * old(getSizeY())
    ensures center == old(center)
}

class Circle extends Shape
{
  var radius: real;
}

```

```

predicate Valid()
  reads this
{
  radius > 0.0
}
constructor Circle(center: (real, real), radius: real)
  requires radius > 0.0
  ensures this.center == center && this.radius == radius && Valid()
{
  this.center := center;
  this.radius := radius;
}
function getSizeX(): real
  requires Valid()
  reads this
{
  radius
}
function getSizeY(): real
  requires Valid()
  reads this
{
  radius
}
}

```

### Subclasse

```

method resize(factor: real)
  requires factor != 0.0 && Valid()
  modifies this
  ensures center == old(center)
  ensures radius == abs(factor) * old(radius)
  ensures Valid()
{
  radius := abs(factor) * radius;
}

function abs(x: real): real
{
  if x >= 0.0 then x else -x
}
}

```

See that

$$\begin{aligned} & \text{factor} > 0.0 \rightarrow \text{factor} \neq 0.0 \\ \text{radius} == \text{abs}(\text{factor}) * \text{old}(\text{radius}) & \rightarrow \text{getSizeX}() == \text{factor} * \text{old}(\text{getSizeX}()) \end{aligned}$$