

Laborator 12

1.1

```
22 method Triple (x: int ) returns (r: int)
23 {
24   var y := 2 * x;
25   r := x + y;
26 }
27
```

- $x = 10 \Rightarrow y = 2 * 10$ deci **$y = 20$** , iar $r = x + y \Leftrightarrow r = 10 + 20 \Leftrightarrow$ **$r = 30$**
Deci metoda asigneaza valoarea 30 variabilei r
- `var t := Triple(18)`
 $x = 18 \Rightarrow y = 2 * 18$ deci **$y = 36$** , iar $r = x + y \Leftrightarrow r = 18 + 36 \Leftrightarrow$ **$r = 54$**
Deci, in final, t are valoarea 54

1.2

```
29 method Triple1 (x: int ) returns (r: int)
30 {
31   var y := 2 * x;
32   r := x + y;
33   assert r == 3 * x;
34 }
```

- Aceasta metoda va returna mereu triplul variabilei x, adica $3 * x$. Se retine dublul lui x, $2 * x$, in variabila y, iar apoi in variabila r adunam la dublul lui x, inca un x, deci obtinem $3 * x$, astfel instructiunea `assert r == 3 * x` va fi mereu adevarata.

•

```
29 method Triple1 (x: int ) returns (r: int)
30 {
31   var y := 2 * x;
32   r := x + y;
33   assert r == 3 * x + 1;
34 }
```

Schimbam asertiunea ca in imaginea de mai sus. Pentru ca aceasta asertiune sa fie adevarata, r ar trebui sa fie egal cu $3 * x + 1$. Cu toate acestea, din calculele anterioare, stim ca r este de fapt $3 * x$. Deci, $3 * x$ nu va fi niciodata egal cu $3 * x + 1$ pentru nici o valoare intreaga x.

1.3

```
37 method Triple2 (x: int ) returns (r: int)
38 {
39   var y := 2 * x;
40   r := x + y;
41   assert r == 10 * x;
42   assert r < 5;
43   assert false ;
44 }
```

- in var y se va retine $2 * x$, adica dublul lui x, iar in val r se retine $x + 2 * x$, adica $3 * x$.
- asertiunea `assert r == 10 * x;` verifica daca r este egal cu $10 * x$. Stim deja ca $r = 3 * x$, deci aceasta asertiune va esua, deoarece $3 * x$ nu este egal cu $10 * x$ pentru nicio valoare a lui x, cu exceptia cazului in care $x = 0$.
- asertiunea `assert r < 5;` verifica daca r este mai mic decat 5. Stim ca $r = 3 * x$. Asertiunea depinde de valoarea lui x (chiar daca x e o val mica). Daca x este diferit de 0, r va fi un multiplu de 3, deci nu garanteaza ca $r < 5$.
- asertiunea `assert false;` va esua intotdeauna, deoarece `assert false` este o conditie care nu poate fi niciodata adevarata.
- Pentru a face ca compilatorul sa se planga de primele doua asertiuni, dar nu de a treia, putem modifica a doua asertiune astfel incat sa fie contradictorie cu prima, dar compatibila cu `assert false`.

```
37 method Triple2 (x: int ) returns (r: int)
38 {
39   var y := 2 * x;
40   r := x + y;
41   assert r == 10 * x;
42   assert r != 10 * x;
43   assert false ;
44 }
```

1.5

```
38 method Caller ()
39 {
40   var result := Triple (18) ;
41   assert result < 100;
42 }
```

assertion might not hold Verifier

Error: assertion might not hold
This is the only assertion in method Caller
Resource usage: 4.32K RU

[View Problem \(Alt+F8\)](#) [Quick Fix... \(Ctrl+.\)](#)

result < 100;

- Mesajul de eroare "assertion might not hold" indică faptul că verificatorul Dafny nu a putut demonstra că asertiunea este adevărată. Asertiunea din metoda Caller, `assert result < 100;` verifica daca rezultatul returnat de metoda Triple (apelata cu argumentul 18) este mai mic decat

100. Deoarece asertiunea a generat o eroare, inseamna ca Dafny nu a putut garanta ca valoarea returnata de metoda Triple este intr-adevar mai mica decat 100, chiar daca ar trebui sa fie conform semanticii.

- ```
22 method Triple (x: int) returns (r: int)
23 ensures r == 3 * x;
24 {
25 var y := 2 * x;
26 r := x + y;
27 }
28

38 method Caller ()
39 {
40 var result := Triple (18) ;
41 assert result < 100;
42 }
43
```

Observam ca adaugand o clauza ensures, ne asiguram ca conditia specificata ,  $r == 3 * x$ , este intotdeauna respectata la finalul executiei metodei si ca verficatorul Dafny poate valida aceasta conditie, eliminand astfel eroarea.

```
45 method Triple2 (x: int) returns (r: int)
46 requires x % 2 == 0
47 ensures r == 3 * x
48 {
49 var y := x / 2;
50 r := 6 * y;
51 }
52
```

Preconditia (requires) specifica conditiile necesare pentru a apela o metoda, in timp ce postconditia (ensures) garanteaza ce trebuie sa fie adevarat la sfarsitul executiei acelei metode. Preconditia asigura intrarile corecte, in timp ce postconditia verifica rezultatul corectitudinii metodei.