Static Program Analysis των Anders Møller και Michael I. Schwartzbach Σελίδα 24

Άσκηση 3.9

```
// δήλωση δύο μεταβλητών x και y
var x, y;
x = alloc 1;
                     // δέσμετση ενός 'κελιού' στο σωρό που αρχικά περιέχει την τιμή 1
                     // το x είναι pointer προς αυτό
                     // δέσμευση ενός 'κελιού' στο σωρό που αρχικά περιέχει την τιμή 2
y = alloc (alloc 2);
                     // μετά δεύσμευση ενός ακόμα κελιού που περιέχει την τιμή που επέστρεψε
                     // το alloc 2, άρα το alloc (alloc 2) δεσμεύει ένα κελί στο σωρό που αρχικά
                     // περιέχει τη διεύθυνση προς το κελί με την τιμή 2
                      // άρα το y είναι ένας pointer προς ένα κελί στο σωρό που περιέχει έναν
                     // pointer προς ένα άλλο μέρος του σωρού όπου το τελευταίο φέρει την τιμή 2
                     // Τέλος επιχειρείται ανάθεση στη μεταβλητή x το περιεχόμενο της
x = y;
                      // μεταβλητής y (βέβαια το x είναι ↑int και το y είναι ↑(↑int) οπότε και κάτι
                     // τέτοιο στην ΤΙΡ απαγορεύεται)
```

Από το παραπάνω τμήμα κώδικα παράγονται τα ακόλουθα constraints:

```
1) [1] = int
```

- 2) $[alloc 1] = \uparrow [1]$
- 3) [x] = [alloc 1]
- 4) [2] = int
- 5) $[alloc 2] = \uparrow [2]$
- 6) $[alloc (alloc 2)] = \uparrow [alloc 2]$
- 7) [y] = [alloc (alloc 2)]
- 8) [x] = [y]

Unification

Επεξεργασία ένα προς ένα τα constraints

- 1) Unify to type variable [1] $\mu\epsilon$ to proper type int.
- 2) Unify τα type variables [alloc 1] και \uparrow [1] Το \uparrow [1] περιέχει το subtype [1] που είναι int όπως προέκυψε από το 1 Άρα [alloc 1] = \uparrow [1] = \uparrow int
- 3) Unify τα type variables [x] και [alloc 1]. Προφανώς από το προηγούμενο παίρνουμε ότι [x] = [alloc 1] = \uparrow int
- 4) Unify το type variable [2] με το proper type int
- 5) Unify τα type variables [alloc 2] και ↑[2]. Αναζητώντας το subtype του δεύτερου έχουμε [alloc 2] = ↑[2] = ↑int.
- 6) Unify τα type variables [alloc (alloc 2)] και ↑[alloc 2].Αντίστοιχα προκύπτει ότι [alloc (alloc 2)] = ↑[alloc 2] = ↑(↑int).
- 7) Unify $\tau \alpha$ type variables [y] = [alloc (alloc 2)] = $\uparrow (\uparrow int)$.
- 8) Unify τα type variables [x] και [y] όπου όπως είδαμε [x] = \uparrow int και y = \uparrow (\uparrow int).

Προφανώς διαφορετικοί type constructors οπότε και αποτυγχάνει.