# Γλώσσες Προγραμματισμού ΙΙ

## Άσκηση 4 - Συστήματα τύπων

Σακκάς Γιώργος, 03112085

### Μέρος 1ο - Αυτοεφαρμογή

#### Ερώτηση.

Υπάρχει κάποιο περιβάλλον  $\Gamma$  και κάποιος τύπος  $\tau$  έτσι ώστε να ισχύει  $\Gamma \vdash x\,x:\tau$  στο σύστημα τύπων της γλώσσας με απλές συναρτήσεις, που περιγράφεται στη διαφάνεια 14 της παράδοσης της 25/10; Αν ναι, γράψτε τα  $\Gamma$  και  $\tau$  και δώστε την παραγωγή τύπων. Αν όχι, αποδείξτε ότι δεν υπάρχουν.

#### Απάντηση.

Έστω ότι ο όρος x x έχει ένα τύπο  $\tau$ . Τότε από το λήμμα αντιστροφής, το πρώτο x θα έχει τύπο  $\tau_1 \to \tau$  και το δεύτερο x θα έχει τύπο  $\tau_1$ . Στη συνέχεια συμπαιρένουμε ότι και οι δύο αυτοί περιορισμοί πρέπει να βρίσκονται στο περιβάλλον  $\Gamma$ . Καθώς όμως πρέπει να έχουμε ακριβώς ένα περιορισμό στο περιβάλλον  $\Gamma$  για το x, καταλήγουμε ότι  $\tau_1 \to \tau = \tau_1$ . Καταλήγουμε λοιπόν σε άπειρο τύπο, που στη της γλώσσα με απλές συναρτήσεις που έχουμε εδώ, δεν επιτρέπεται και έτσι φτάνουμε σε άτοπο. Συνεπώς, δεν υπάρχουν  $\Gamma$  και  $\tau$  έτσι ώστε να ισχύει  $\Gamma \vdash x$  x :  $\tau$  στο σύστημα τύπων της γλώσσας με απλές συναρτήσεις.

## Μέρος 2ο - Αναφορές και αναδρομή

#### Ερώτηση.

Έστω η γλώσσα που περιέχει: απλούς τύπους (διαφάνειες 4–12 της παράδοσης της 25/10), συναρτήσεις (διαφάνειες 13–15) και αναφορές (διαφάνειες 32–39).

- 1. Κατασκευάστε σε αυτή τη γλώσσα ένα πρόγραμμα του οποίου η εκτέλεσηνα μην τερματίζει. Υπόδειξη: Το περιεχόμενο των αναφορών δε χρειάζεται να είναι βασικού τύπου
- 2. Κατασκευάστε στην ίδια γλώσσα μία αναδρομική συνάρτηση που να υπολογίζει το παραγοντικό ενός φυσικού αριθμού. Προφανώς δεν έχετε διαθέσιμο το fix, όμως μπορείτε να υλοποιήσετε την αναδρομή μέσω της αναφοράς.

#### Απάντηση.

1. Έχουμε:

```
\begin{split} &\inf_{fref}=ref~(\lambda n:Int.0)\\ &\inf_{body}=\lambda n:Int.(!inf_{ref})(n-1)\\ &\inf_{ref}:=\inf_{body}\\ &\text{Τέλος ορίζουμε την }inf~=!inf_{ref}~\text{και καλούμε, για παράδειγμα, }inf~42. \end{split}
```

2. Έχουμε:

```
fact_{ref} = ref \ (\lambda n : Int.0)
fact_{body} = \lambda n : Int.if \ n \le 1 \ then \ 1 \ else \ n \ * \ (!fact_{ref})(n-1)
```

 $fact_{ref}:=fact_{body}$  Τέλος ορίζουμε την  $fact=!fact_{ref}$  και καλούμε, για παράδειγμα, fact 42.