

Programmation fonctionnelle – TD2

S5 – 2023/2024

1 Typage d'expressions [★]

Pour chacune de ces expressions, déterminez le type puis donnez la preuve de typage :

1. $3 + (5 + 1)$
2. *if* $(3 < 1)$ *then true else* $(2 < 3)$
3. *(if false then 1 else $(2 + 4)$)* < 2
4. $5 + (\text{if } (1 < (2 + 1)) \text{ then } 1 \text{ else } 2)$

2 Lambda-termes typés [★]

Pour chacun de ces types, donnez un exemple de lambda-terme :

1. \mathbb{N}
2. \mathbb{B}
3. $\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{B}$
4. $\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$
5. $(\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{B}) \rightarrow \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{B}$

3 Vérification de type [★]

Pour chacun de ces jugements de typage, donnez une preuve :

1. $\vdash \lambda(n : \mathbb{N}). n + 1 : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$
2. $\vdash (\lambda(b : \mathbb{B}). \text{if } b \text{ then } 0 \text{ else } 1) \text{ false} : \mathbb{N}$
3. $\vdash \lambda(n_1 : \mathbb{N}). \lambda(n_2 : \mathbb{N}). \text{if } (n_1 < n_2) \text{ then } n_1 \text{ else } n_2 : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$
4. $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \vdash f(5 + 2) : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$
5. $g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{B} \rightarrow \mathbb{N} \vdash \lambda(b : \mathbb{B}). \lambda(n : \text{nat}). g \ n \ b : \mathbb{B} \rightarrow \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$

4 Inférence de type [★★]

Pour chacun de ces lambda-termes, déterminez le type puis donnez la preuve de typage :

1. $\lambda(x : \mathbb{N}). x + 1$
2. $(\lambda(x : \mathbb{N}). x < 0) \ 3$
3. $\lambda(p : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{B}). \lambda(n : \mathbb{N}). \text{ if } (pn) \text{ then } n \text{ else } 0$
4. $\lambda(b : \mathbb{B}). \text{ if } b \text{ then } (\lambda(n : \mathbb{N}). n + 1) \text{ else } (\lambda(n : \mathbb{N}). 2)$

5 Programmer avec des types abstraits [★★]

On étend le système de typage avec trois types α , β et γ , dont on ignore les valeurs. Pour chacun des types suivants, donnez un lambda-terme :

1. $\alpha \rightarrow \alpha$
2. $\alpha \rightarrow \mathbb{N}$
3. $\alpha \rightarrow \beta \rightarrow \alpha$
4. $(\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow (\beta \rightarrow \gamma) \rightarrow \alpha \rightarrow \gamma$
5. $(\alpha \rightarrow \beta \rightarrow \gamma) \rightarrow (\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow \alpha \rightarrow \gamma$

6 Les limites du lambda calcul typé [★★]

Dans le TD précédent, nous avons vu que le lambda-terme $(\lambda x. x \ x)$ permettait une forme basique de récursion. Est-il possible de trouver une type $T_?$ qui permette de typer le terme suivant ? Expliquez pourquoi.

$$\lambda(x : T_?). x \ x$$

7 Paires typées [★★★]

Dans le TD précédent, nous avons utilisé les termes *pair*, *first*, *second*, *true* et *false* pour coder des paires.

1. Dans le lambda-calcul typé, on souhaite à présent coder des paires d'éléments de type \mathbb{N} . Déterminez le type des cinq lambda-termes précédents qui permette ce codage (il faudra ajouter des annotations de type pour les variables des lambda-abstractions).
2. Est-il possible de changer les types afin de coder des paires où le premier élément est de type \mathbb{N} et le second de type \mathbb{B} ? Expliquez pourquoi.