

Présentation finale projet 2

Où l'on parle de rongeurs

Valque Léo - Guillaume Coiffier

2017

ENS de Lyon

un interpréteur fouine \cup une machine SECD

L'interpréteur fouine

Fonctionnalités de l'interpréteur

- `fouine` pur

Fonctionnalités de l'interpréteur

- `fouine` pur
- Exceptions

Fonctionnalités de l'interpréteur

- `fouine` pur
- Exceptions
- Références sur des entiers

Fonctionnalités de l'interpréteur

- `fouine` pur
- Exceptions
- Références sur des entiers
- Tableaux d'entiers

Fonctionnalités de l'interpréteur

- `fouine` pur
- Exceptions
- Références sur des entiers
- Tableaux d'entiers

Environnement utilisé : Table de hachage

Comment ça marche en pratique ?

Comment ça marche en pratique ?

Les exceptions : On propage un booléen du raise au try juste au dessus

Comment ça marche en pratique ?

Les exceptions : On propage un booléen du raise au try juste au dessus

Tableaux et références : Stockés dans l'environnement

Interprétation mixte

Les fonctions et fonctions récursives sont pures.

Les fonctions et fonctions récursives sont pures.

- Constructeur Pure of programme

Les fonctions et fonctions récursives sont pures.

- Constructeur `Pure of programme`
- Fonction `label_pure_code` qui insère les constructeurs purs

Les fonctions et fonctions récursives sont pures.

- Constructeur `Pure of programme`
- Fonction `label_pure_code` qui insère les constructeurs purs
- Interprétation quasiment normale

Les fonctions et fonctions récursives sont pures.

- Constructeur `Pure of programme`
- Fonction `label_pure_code` qui insère les constructeurs purs
- Interprétation quasiment normale
- Recopie d'environnement de `fouine` vers la machine

La machine à pile SECD

- Dans la machine, on veut accéder aux éléments par leurs position et non pas par leur nom

Indices de Bruijn

- Dans la machine, on veut accéder aux éléments par leurs position et non pas par leur nom
- Lorsqu'on compile le code, on stocke le nom des variables défini dans une pile

Indices de Bruijn

- Dans la machine, on veut accéder aux éléments par leurs position et non pas par leur nom
- Lorsqu'on compile le code, on stocke le nom des variables défini dans une pile
- Lorsqu'on compile l'accès à un élément, on regarde quel est la position actuel de cette élément dans la pile. on remplace le nom par la valeur de cette position

Indices de Bruijn

- Dans la machine, on veut accéder aux éléments par leurs position et non pas par leur nom
- Lorsqu'on compile le code, on stocke le nom des variables défini dans une pile
- Lorsqu'on compile l'accès à un élément, on regarde quel est la position actuel de cette élément dans la pile. on remplace le nom par la valeur de cette position
- `let x = 2 in (let y = 3 in x+y) + x`
devient :
`let 2 in (let 3 in access(1)+access(0)) + access(0)`

- **Objectif** : Traduire l'environnement de l'interpreteur vers l'environnement de la machine.

- **Objectif** : Traduire l'environnement de l'interpreteur vers l'environnement de la machine.
- **Problème** : Ils sont très différents.

- **Objectif** : Traduire l'environnement de l'interpreteur vers l'environnement de la machine.
- **Problème** : Ils sont très différents.

Dans l'interpreteur, c'est une table de hachage avec pour clés des strings.

- **Objectif** : Traduire l'environnement de l'interpreteur vers l'environnement de la machine.
- **Problème** : Ils sont très différents.

Dans l'interpreteur, c'est une table de hachage avec pour clés des strings.

Dans la machine, c'est une simple liste avec pour "clé" des entiers (indices de bruijn).

\Rightarrow On transmet pas directement l'environnement.

⇒ On transmet pas directement l'environnement.

- On transforme l'environnement de l'interpreteur en programme avec des `let in` qui met devant le code envoyer à la machine

⇒ On transmet pas directement l'environnement.

- On transforme l'environnement de l'interpreteur en programme avec des let in qui met devant le code envoyer à la machine
- La machine reçoit donc de l'environnement par ce biais

⇒ On transmet pas directement l'environnement.

- On transforme l'environnement de l'interpreteur en programme avec des let in qui met devant le code envoyer à la machine
- La machine reçoit donc de l'environnement par ce biais
- **Problème** : c'est lent, la traduction de l'environnement est en $O(n)$ où n est la taille de l'environnement

Merci pour votre attention !

