

Реалізація лямбда-числення в Haskell

Implementation of
lambda calculus
in Haskell.

Студент 2-го курсу МП
Комп'ютерних Наук Соболев
Владислав

Науковий керівник: Проценко
Володимир Семенович



Основні елементи λ -числення:

Змінні
(x, y)

Лямбда-абстракції
($\lambda x. \text{expr} -$
визначення
функції)

Застосування
($\text{expr1 expr2} -$
виклик функції)

Правила редукції:

α -редукція: Перейменування зв'язаних змінних для уникнення конфліктів.

β -редукція: Механізм застосування функції шляхом підстановки аргументу в її тіло.

η -редукція: Спрощення функцій вигляду $\lambda x. (f x)$ до f .

Стратегії обчислення

Нормальний порядок: Завжди редукується найлівіший, найбільш зовнішній редекс.

- **Переваги:** Гарантовано знаходить нормальну форму, якщо вона існує; дозволяє працювати з потенційно нескінченними виразами.

Сильне обчислення: Редукує вираз повністю, до його нормальної форми, включаючи внутрішні редекси.

- **Переваги:** Надає повністю спрощений результат, ідеально підходить для покрокової візуалізації.

**Кодування
Черча:
Дані як
функції**

Логічні значення:

$\text{true} \equiv \lambda x y . x,$ false
 $\equiv \lambda x y . y$

Натуральні числа:

$\text{zero} \equiv \lambda s z . z,$ $n \equiv$
 $\lambda s z . s^n(z)$

Пари Черча:

$\text{PAIR} \equiv \lambda x y f . f x y$

**Haskell як
мова
реалізації**

haskell/parsec

A monadic parser combinator library



- Чиста функціональність
- Статична типізація та типобезпека
- Алгебраїчні типи даних та зіставлення зі зразком (Pattern Matching)
- Підтримка рекурсії та підстановки
- Бібліотека Parsec

Проектування та Реалізація

```
-- Evaluate expression with a maximum step limit (returns only computed steps)
evalStepsLimited :: Int -> Expr -> [Expr]
evalStepsLimited maxSteps = go 0 []
  where
    go n acc e
      | n >= maxSteps = acc ++ [e] -- return partial result up to maxSteps
      | otherwise = case step e of
-- Subst
-- Nothing -> acc ++ [e] -- normal fi
subst :: Env -> Expr -> Expr
subst var val expr@(Var x) = Var String
subst var val expr@(Lam x e) = Lam String Expr
subst var val expr@(App e1 e2) = App Expr Expr
subst var val expr@(In e) = In Expr
subst var val expr@(Other e) = Other Expr
  deriving (Eq, Show)

-- Evaluate a program with an environment
evalProgram :: Env -> [Statement] -> Either String Expr
evalProgram env stmts =
  case splitAtAssignments stmts of
    (defs, ExprOnly e) ->
      let newEnv = foldl insertDef env defs
          resolved = resolveEnv newEnv e
          steps = evalStepsLimited 1000 resolved
          in Right (steps, last steps)
      | otherwise -> Left "No expression to evaluate."
  where
    insertDef acc (Assign name expr) = Map.insert name expr acc
    insertDef acc _ = acc

-- Extract name-body map from DB records
buildEnvFromRecords :: [Record] -> Map String Expr
buildEnvFromRecords records = Map.fromList [ (name, parseUnsafe body)
  | Record _ _ _ name body _ <- records ]
```

Функціональність та Архітектурні Рішення

**Підтримка
зовнішніх
середовищ
(SQLite)**

**Інтеграція
з графічним
інтерфейсом
(GTK+)**

Evaluate Lambda Expression

$((\lambda x. x)(\lambda y. y) z)$

Evaluate

Output will appear here

Evaluation Steps:

- 0. $(\lambda x. x (\lambda y. y z))$
- 1. $(\lambda y. y z)$
- 2. z

Final Result:

z

Show Entry Form

Show Database Records

Evaluate Lambda Expression

$(\lambda x. x x)(\lambda x. x x)$

Evaluate

Output will appear here

Evaluation Steps:

- 0. $(\lambda x. (x x) \lambda x. (x x))$
- 1. $(\lambda x. (x x) \lambda x. (x x))$
- 2. $(\lambda x. (x x) \lambda x. (x x))$
- 3. $(\lambda x. (x x) \lambda x. (x x))$
- 4. $(\lambda x. (x x) \lambda x. (x x))$
- 5. $(\lambda x. (x x) \lambda x. (x x))$
- 6. $(\lambda x. (x x) \lambda x. (x x))$
- 7. $(\lambda x. (x x) \lambda x. (x x))$
- 8. $(\lambda x. (x x) \lambda x. (x x))$
- 9. $(\lambda x. (x x) \lambda x. (x x))$
- 10. $(\lambda x. (x x) \lambda x. (x x))$
- 11. $(\lambda x. (x x) \lambda x. (x x))$
- 12. $(\lambda x. (x x) \lambda x. (x x))$
- 13. $(\lambda x. (x x) \lambda x. (x x))$
- 14. $(\lambda x. (x x) \lambda x. (x x))$
- 15. $(\lambda x. (x x) \lambda x. (x x))$
- 16. $(\lambda x. (x x) \lambda x. (x x))$
- 17. $(\lambda x. (x x) \lambda x. (x x))$
- 18. $(\lambda x. (x x) \lambda x. (x x))$
- 19. $(\lambda x. (x x) \lambda x. (x x))$
- 20. $(\lambda x. (x x) \lambda x. (x x))$
- 21. $(\lambda x. (x x) \lambda x. (x x))$
- 22. $(\lambda x. (x x) \lambda x. (x x))$
- 23. $(\lambda x. (x x) \lambda x. (x x))$

Show Entry Form

Show Database Records

Порівняння
з
Аналогічними
Роботами

Більшість існуючих
лямбда-інтерпретаторів
на Haskell є консольними

Наявний повноцінний GUI
та інтеграція з SQLite

Акцент на
фундаментальних
механізмах обчислення

Висновки

Ключові досягнення:

Повноцінний
інтерактивний
GUI

Детальна
покрокова
візуалізація β -
редукції

Система
управління
користувацькими
визначеннями



Розроблений інтерактивний інтерпретатор нетипізованого лямбда-числення на Haskell є не просто функціональним обчислювачем, а **освітнім інструментом**, що дозволяє користувачам зрозуміти фундаментальні концепції обчислень та функціонального програмування.



Дякую за
увагу

