INFORME DEL PROYECTO FINAL DE FLP

ANDERSON GOMEZ GARCIA - 2266242 JUAN DAVID PÉREZ VALENCIA - 2266289 KEVIN ALEXIS LORZA RAMÍREZ - 2266098 JESÚS EDIBER ARENAS - 2266066

> FLP UNIVERSIDAD DEL VALLE 19 DE DICIEMBRE DE 2024 TULUÁ (VALLE)

ÍNDICE

- 1. Introducción al proyecto
- 2. Descripción de la implementación en Racket
- 3. Estructura y organización del código
- 4. Especificación léxica y gramática
 - Definición léxica
 - Definición de expresiones
- 5. Definición de datatypes
- 6. Ambientes
 - Definición de ambientes
 - Ambiente inicial
 - o Ambientes extendidos y recursivos

7. Evaluadores

- Evaluación de programas
- o Evaluación de expresiones
- Evaluadores recursivos

8. Manejo de objetos

- Creación y manipulación de objetos
- Operaciones primitivas sobre objetos

9. Interpretador

- Loop de evaluación
- Escaneo y parseo de código
- 10. Pruebas y resultados
- 11. Conclusiones y futuros trabajos

Resumen del proyecto

El objetivo principal fue implementar un intérprete para un lenguaje inspirado en **Obliq**, utilizando Racket como lenguaje base. Este proyecto incluye la construcción de un sistema que maneja:

- Primitivas numéricas y booleanas.
- Evaluación de expresiones.
- Creación y manipulación de objetos.
- Definición y aplicación de ambientes jerárquicos.

Se prestó atención al manejo extensible de ambientes para permitir el alcance correcto de variables y procedimientos, con un enfoque especial en el soporte para variables actualizables.

Pasos principales

1. Especificación léxica

Se definieron reglas para reconocer elementos básicos del lenguaje:

- Identificadores.
- Espacios en blanco.
- Comentarios.

2. Construcción de la gramática

Se crearon reglas para:

- Estructurar programas.
- Definir expresiones numéricas, booleanas y condicionales.
- Modelar estructuras complejas como procedimientos y objetos.

3. Definición de datatypes

Se implementaron datatypes utilizando sllgen para:

- Representar programas.
- Modelar expresiones y primitivas.

4. Implementación de ambientes

Los ambientes se definen como estructuras jerárquicas:

- Ambiente vacío: Representa un entorno inicial sin variables.
- Ambiente extendido: Incluye identificadores, valores y un ambiente padre.
- Ambiente recursivo: Soporta procedimientos definidos recursivamente.

5. Evaluadores

Se desarrollaron evaluadores para interpretar expresiones y programas completos. Esto incluye:

- Evaluación de expresiones numéricas y booleanas.
- Evaluación de estructuras complejas como condicionales, let, set, y ciclos.

6. Manejo de objetos

Se implementaron funciones para:

- Crear objetos (make-object).
- Obtener y modificar campos de objetos (get-field-object, set-field-object).
- Clonar objetos (clone-object).

7. Interpretador

Se diseñó un interpretador que:

- Utiliza un bucle (loop) para evaluar programas.
- Realiza un escaneo y parseo de texto para ejecutar código en formato plano.

8. Pruebas y validación

Se usó **RacketUnit** para validar el intérprete, garantizando que las evaluaciones fueran correctas.

Definición léxica:

```
(define especificacion-lexica
  '(
    (espacio-blanco (whitespace) skip)
    (comentario ("(*" (arbno (not #\newline)) "*)") skip)
    (identificador (letter (arbno (or letter digit "?" "$"))) symbol)
    (cadena ("\"" (arbno (not #\")) "\"") string)
    (numero (digit (arbno digit)) number)
    (numero ("-" digit (arbno digit)) number)
    (numero (digit (arbno digit)"." digit (arbno digit)) number)
    (numero ("-" digit (arbno digit)"." digit (arbno digit)) number)
    )
)
```

Gramática:

Empezamos con un programa que contiene una expresion:

Y definimos las expresiones:

```
(expresiones
(expresion (numero) lit-exp)
(expresion (identificador) ide-exp)
(expresion ("var" (separated-list identificador "=" expresion ",") "in" expresion "end") variable-exp)
(expresion ("let" (separated-list identificador "=" expresion "," ) "in" expresion "end") let-exp)
(expresion ("proc" "(" (separated-list identificador ",") ")" expresion "end") proc-exp)
(expresion ("begin" expresion (separated-list expresion ";") "end") begin-exp);; le puse;
(expresion ("set" identificador ":=" expresion) set-exp);; le puse los 2 puntos
```

Tambien definimos las primitivas (numericas):

```
;;Primitivas
(expresion (primitiva "(" (arbno expresion) ")") prim-exp)
(primitiva ("+") sum-prim)
(primitiva ("-") minus-prim)
(primitiva ("*") mult-prim)
(primitiva ("/") div-prim)
(primitiva ("add1") add-prim)
(primitiva ("sub1") sub-prim)
(primitiva ("%") mod-prim)
(primitiva ("%") concat-prim)
(primitiva ("%") list-prim)
```

primitivas booleanas (relacionales):

```
;;primitivas booleanas
(bool-prim (">") mayor-prim)
(bool-prim (">=") mayorigual-prim)
(bool-prim ("<") menor-prim)
(bool-prim ("<=") menorigual-prim)
(bool-prim ("is") igual-prim)</pre>
```

operandos booleanos (sobre cadenas):

```
;;operando booleanos
(bool-oper ("not") not-prim)
(bool-oper ("and") and-prim)
(bool-oper ("or") or-prim)
```

y finalmente bool expresions:

```
;;bool-expresiones
(bool-expresion ("true") true-exp)
(bool-expresion ("false") false-exp)
(bool-expresion (bool-prim "(" (separated-list expresion ",") ")") bool-exp-prim)
(bool-expresion (bool-oper "(" (separated-list bool-expresion ",") ")") bool-exp-oper)
```

Datatypes

Se generan los datatypes mediante sligen:

```
;;Creamos los datatypes automaticamente (sllgen:make-define-datatypes especificacion-lexica especificacion-gramatical)
```

Evaluadores:

Iniciamos evaluando el programa:

Ambientes:

Para asignar un ambiente primero debemos definir el datatype de un ambiente y su evaluador:

```
(define-datatype ambiente ambiente?
(define-datatype ambiente ambiente?
  (ambiente-vacio)
  (ambiente-extendido-ref
  (lids (list-of symbol?))
  (lvalue vector?)
  (old-env ambiente?)))
(define (ambiente-extendido ids vals amb)

(if (or (null? ids) (null? vals))

(ambiente-extendido-ref

ids
  (list->vector vals)

amb)))
```

Estando ya definiendo ambientes, definimos también el ambiente-extendido-recursivo:

```
(define ambiente-extendido-recursivo
  (lambda (procnames lidss cuerpos old-env)
   (let
         (vec-clausuras (make-vector (length procnames)))
      (letrec
           (amb (ambiente-extendido-ref procnames vec-clausuras old-env))
           (obtener-clausuras
            (lambda (lidss cuerpos pos)
              (cond
                [(null? lidss) amb]
                [else
                 (begin
                   (vector-set! vec-clausuras pos
                                (closure (car lidss) (car cuerpos) amb))
                   (obtener-clausuras (cdr lidss) (cdr cuerpos) (+ pos 1)))]
        (obtener-clausuras lidss cuerpos 0)
```

Definimos nuestro ambiente inicial con los identificadores y sus valores con los que queremos empezar el programa:

Aplicar Ambientes:

```
;;Aplicar ambientes
(define apply-env
  (lambda (env var)
        (deref (apply-env-ref env var))))
```

Evaluadores:

Teniendo ya la gramática y los datatypes de las expresiones definidas vamos a evaluarlos para agregarles funcionalidad:

var-expresion

Send-exp

```
;; Caso para `send`

(send-exp (obj method args)

(let* ((obj-evaluado (evaluar-expresion obj amb)) ;; Evaluamos el objeto

(args-evaluados (map (lambda (arg) (evaluar-expresion arg amb)) args)) ;; Evaluamos los argumentos

(metodo (lookup-method-decl obj-evaluado method))) ;; Buscamos el método en el objeto
```

```
(ok-exp ()
   "ok") ;; Retornamos simplemente el string "ok" como valor.
```

Evaluadores para las expresiones relacionadas a los objetos:

```
(object-exp (ids exps) ; Nota que solo recibimos ids y exps, no amb
        (map (lambda (id exp)
              (cons id (evaluar-expresion exp amb))) ; amb viene del contexto
 (meth-exp (id params body)
    (closure (cons id params) body amb)) ;; Creamos un cierre con el método y su contexto.
 (get-exp (obj field)
    (let ((object (evaluar-expresion obj amb))) ;; Obtenemos el objeto
        (object-get-field object field))) ;; Accedemos al campo del objeto o lanza un error si no existe
(update-exp (obj field value)
    (let ((object (evaluar-expression obj amb))
            (new-value (evaluar-expresion value amb))) ;; Evaluamos et nuevo valor
        (object-set-field! object field new-value))) ;; Actualizamos el campo del objeto o lanza un error si no existe
(clone-exp (obj new-fields)
    (let ((original (evaluar-expression obj amb))
             (fields (map (lambda (field) (apply-env amb field)) new-fields))) ;; Evaluamos los nuevos campos
         (clone-object original fields))) ;; Clonamos el objeto con los nuevos co
```

Evaluar condicional:

Evaluar let, procs, letrec, begin:

```
(let-exp (ids rands body)
        (let
              (lvalues (map (lambda (x) (evaluar-expression x amb)) rands))
           (evaluar-expresion body (ambiente-extendido ids lvalues amb))
(proc-exp (ids body)
         (closure ids body amb))
(letrec-exp (procnames idss cuerpos cuerpo-letrec)
            (evaluar-expresion cuerpo-letrec
                               (ambiente-extendido-recursivo procnames idss cuerpos amb)))
(begin-exp (exp lexp)
           (if
           (null? lexp)
            (evaluar-expresion exp amb)
              (evaluar-expression exp amb)
              (letrec
                   (evaluar-begin (lambda (lexp)
                                      [(null? (cdr lexp)) (evaluar-expresion (car lexp) amb)]
                                      [else
                                       (begin
                                          (evaluar-expresion (car lexp) amb)
                                          (evaluar-begin (cdr lexp))
                (evaluar-begin lexp)
```

Evaluar set:

Evaluadores auxiliares (para apoyar evaluadores de expresiones)

Son evaluadores de primitiva, bool-expresion, bool-expresion-primitiva

```
(define evaluar-primitiva
 (lambda (prim lval)
    (cases primitiva prim
      (sum-prim () (operacion-prim lval + 0))
      (minus-prim () (operacion-prim lval - 0))
      (mult-prim () (operacion-prim lval * 1))
      (div-prim () (operacion-prim lval / 1))
      (add-prim () (+ (car lval) 1))
      (sub-prim () (- (car lval) 1))
      (mod-prim () (remainder (car lval) (cadr lval))) ;; Añadimos el caso para mod-prim
      (concat-prim () (string-append (car lval) (cadr lval))) ;; Añadimos el caso para concat-prim
      (list-prim () lval)
(define operacion-prim
  (lambda (lval op term)
    (cond
      [(null? lval) term]
      [else
        (car lval)
        (operacion-prim (cdr lval) op term))
                                                operación-prim para las primitivas
(define evaluar-bool-expresion
   (lambda(exp env)
       (cases bool-expresion exp
          (true-exp () #true)
          (false-exp () #false)
          (bool-exp-prim (prim args)
              (let ((lista-valores (map (lambda (arg) (evaluar-expresion arg env)) args)))
                  (evaluar-primitiva-booleano prim lista-valores)))
          (bool-exp-oper (oper args)
              (let ((lista-bool (map (lambda (arg) (evaluar-bool-expresion arg env)) args)))
                  (evaluar-operador-booleano oper lista-bool))))))
(define evaluar-operador-booleano
    (lambda (operador lista-bool)
        (cases bool-oper operador
             (not-prim () (not (car lista-bool)))
             (and-prim () (and (car lista-bool) (cadr lista-bool)))
             (or-prim () (or (car lista-bool) (cadr lista-bool)))
             (else (eopl:error "Operador booleano desconocido" operador)))))
```

(define evaluar-primitiva-booleano

(cases bool-prim prim

(lambda (prim lval);; lval es una lista de valores

(mayor-prim () (> (car lval) (cadr lval)))

(menor-prim () (< (car lval) (cadr lval)))</pre>

(igual-prim () (= (car lval) (cadr lval)))

(mayorigual-prim () (>= (car lval) (cadr lval)))

(menorigual-prim () (<= (car lval) (cadr lval)))</pre>

(else (eopl:error "Primitiva booleana desconocida" prim)))))

Referencias para los valores (datatype, deref, setref)

Funcionalidades para objetos:

Se define las acciones necesarias para los objetos (make-object, get-field-object, set-field-object, clone-object)

Interpretador

Definimos el interpretador que es un loop de evaluar programa por medio de stream-parser también lo podemos definir mediante scan&parse para ejecutar texto plano:

Pruebas:

Para las pruebas usamos racketunit y redefinimos el interpretador con un scan&parse: e instanciamos (provide (all-defined-out))

Se configura así:

```
(require rackunit "InterpretadorObliq.rkt")

(define exp1
  (scan&parse
    "var x = 10, y = 20, z = +(x y) in *(z 2) end"
)

(define expected-exp1
  60
)

(define exp2
  (scan&parse
    "let x = 2 in *(x 4) end"
)
)

(define expected-exp2
  8
)

(define exp3
  (scan&parse
    "if false then 2 elseif false then 3 else 4 end"
)
)
```

```
define test-list-functions
 (test-suite "lista de pruebas"
       (test-case "Test exp1"
     (check-equal? (evaluar-programa exp1) expected-exp1))
   (test-case "Test exp2"
     (check-equal? (evaluar-programa exp2) expected-exp2))
   (test-case "Test exp3"
     (check-equal? (evaluar-programa exp3) expected-exp3))
   (test-case "Test exp4"
     (check-equal? (evaluar-programa exp4) expected-exp4))
   (test-case "Test exp5"
     (check-equal? (evaluar-programa exp5) expected-exp5))
   (test-case "Test exp6"
     (check-equal? (evaluar-programa exp6) expected-exp6))
   (test-case "Test exp7"
     (check-equal? (evaluar-programa exp7) expected-exp7))
```

La terminal no tiene salidas resultando que no hubo errores:

```
PS C:\Users\Ander\Desktop\FLP_PROYECT> racket c:/Users/Ander/Desktop/FLP_PROYECT/pruebas.rkt
```

Conclusiones

En este proyecto creamos un lenguaje Obliq y desarrollamos un intérprete funcional en Racket. Aprendimos a manejar ambientes, evaluar expresiones y construir objetos, todo diseñado por nosotros. Aunque hubo retos, como entender la recursividad y los ambientes extendidos, logramos que todo funcionara como esperábamos. Este trabajo nos dejó una base sólida para seguir explorando la creación de lenguajes y sistemas más complejos.