

**Universidad Nacional Autónoma de México**  
**Facultad de Ciencias**  
**Lenguajes de Programación**

Práctica 8

**Karla Ramírez Pulido**  
karla@ciencias.unam.mx

**J. Ricardo Rodríguez Abreu**  
ricardo\_rodab@ciencias.unam.mx

**Manuel Soto Romero**  
manu@ciencias.unam.mx

**Fecha de inicio:** 4 de mayo de 2018  
**Fecha de término:** 16 de mayo de 2018  
Semestre 2018-2

## Objetivo

Extender el lenguaje de programación implementado en la Práctica 7 para que manipule cajas e instrucciones imperativas mediante la técnica *Store Passing Style*.

## Antecedentes

En clase y en las sesiones previas de laboratorio se revisó la técnica *Store Passing Style* y se implementó un pequeño intérprete para una versión simplificada del lenguaje de programación BERCFWAE/L que implementa agrega cajas e instrucciones imperativas. Se recomienda revisar dicha actividad junto con el libro de texto del curso[3].

## Repositorio

El material necesario para completar esta práctica se encuentra en el repositorio de *GitHub Classroom* del curso: <https://classroom.github.com/g/Z0iATEYB>.

## Desarrollo de la práctica

La gramática en EBNF para las expresiones del lenguaje BERCFWBAEL/L (*Boxes, Exceptions, Recursive, Conditionals, Functions, With, Booleans, Arithmetic Expressions Lists and Lazy*) que se implementa en esta práctica es la siguiente:

```

<expr> ::= <id>
        | <num>
        | <bool>
        | <list>
        | {<op> <expr>+}
        | {if <expr> <expr> <expr>}
        | {cond {{<expr> <expr>}+ {else <expr>}}}
        | {with {{<id> <expr>}+}
        | {with* {{<id> <expr>}+} <expr>}
        | {rec {{<id> <expr>}+} <expr>}
        | {fun {<id>*} <expr>}
        | {<expr> <expr>*}
        | {thorws <id>}
        | {try/catch {{<id> <expr>}+} <expr>}
        | {newbox <expr>}
        | {openbox <expr>}
        | {setbox <expr> <expr>}
        | {seqn <expr> <expr>+}

<id> ::= a | ... | z | A | Z | aa | ab | ab | ... | aaa | ...
        (Cualquier combinación de caracteres alfanuméricos
         con al menos uno alfabético)

<num> ::= ... | -1 | 0 | 1 | 2 | ...

<bool> ::= true | false

<list> ::= empty
        | {list <expr>+}

<op> ::= + | - | * | / | % | min | max | pow | sqrt | inc | dec
        | < | <= | = | /= | > | >= | zero?
        | not | and | or
        | head | tail | append | empty?

```

En equipos de **tres integrantes** se deben de completar cada una de las funciones faltantes de los archivos correspondientes hasta que logren pasar todas las pruebas unitarias que se incluyen en el archivo pruebas\_practica8.rkt y se ejecute correctamente el archivo practica8.rkt<sup>1</sup>.

**Ejercicio 8.1 (1 pt.)** Completar el cuerpo de la función (parse sexp) del archivo parser.rkt que realiza el análisis sintáctico correspondiente, es decir, construye expresiones del TDA BERCFWBAEL/L incluido en el archivo grammars.rkt.

```

;; parse: s-expression -> BERCFWBAEL/L
(define (parse sexp) ...)

```

---

<sup>1</sup>Para tener derecho a calificación, los archivos deben ejecutarse sin errores.

```
> (parse '{+ 1 2}')
(opS + (list (numS 1) (numS 2)))
```

**Ejercicio 8.2 (1 pt.)** Completar el cuerpo de la función (`desugar expr`) del archivo `desugar.rkt` el cual elimina el azúcar sintáctica<sup>2</sup> de las expresiones de `BERCFWBAEL/L`, es decir, las convierte en expresiones del TDA `BERCFBAEL/L` incluido en el archivo `grammars.rkt`<sup>3</sup>.

```
;; desugar: BERCFWBAEL/L -> BERCFBAEL/L
(define (desugar expr) ...)
```

```
> (desugar (parse '{with {{a 3}} {+ a 4}}))
(app (fun '(a) (op + (list (id 'a) (num 4)))) (list (num 3)))
```

**Ejercicio 8.3 (8 pts.)** Completar el cuerpo de la función (`interp expr env store`) del archivo `interp.rkt` que realiza el análisis semántico correspondiente, es decir, evalúa expresiones de `BERCFBAEL/L`.

Además de las especificaciones que se tomaron en cuenta para resolver la Práctica 7, se deben considerar ahora, los siguientes puntos para implementar la función `interp`:

- Al crear una caja se debe crear un nuevo registro en la estructura `Store`, para generar los índices de dicha estructura, se provee de la función `next-location` que genera secuencias de números enteros. Se debe regresar una caja con la dirección en memoria del valor correspondiente.

```
> (interp (desugar (parse '{newbox 1729})) (mtSub) (mtSto))
(boxV 0)
```

- Al abrir una caja se debe buscar el índice correspondiente en la estructura `Store`, mediante la función `lookup-sto` que busca el último valor agregado en la estructura.

```
> (interp (desugar (parse '{openbox {newbox 1729}})) (mtSub) (mtSto))
(numV 1729)
```

- Al modificar una caja se debe crear un nuevo registro en la estructura `Store` con la misma dirección en memoria de la caja que se está mutando. No se debe eliminar el registro anterior, pues la función `lookup-sto` busca el último valor agregado en la estructura. Se debe regresar el nuevo valor de la caja modificada.

```
> (interp (desugar (parse '{setbox {newbox 1729} 1835})) (mtSub) (mtSto))
(numV 1835)
```

<sup>2</sup>Tipo de sintaxis que hace que un programa sea más “dulce” o fácil de escribir.

<sup>3</sup>Para esta práctica no se agregan nuevas expresiones endulzadas.

- La primitiva `seqn` permite ejecutar instrucciones una después de otra. Esta versión de `seqn` permite múltiples instrucciones, debe ejecutar todas, pero sólo debe regresar el resultado de la última instrucción. Su funcionalidad es equivalente a la de la primitiva `begin` de Racket.

```
> (define expr
  '{with {{a {newbox 1729}}}}
  {seqn
   {setbox a 1835}
   {setbox a 405}
   {openbox a}}})
> (interp (desugar (parse expr)) (mtSub) (mtSto))
(numV 405)
```

```
;; interp: BERCFBAEL/L Env Store -> BERCFBAEL/L-Value
(define (interp expr env store) ...)
```

```
> (interp (op + (list (num 1) (num 2))) (mtSub) (mtSto))
(numV 3)
```

## Referencias

Algunas referencias de consulta:

- [1] Karla Ramírez, Manuel Soto, *Notas de laboratorio del curso de Lenguajes de Programación*, Semestre 2018-2, Facultad de Ciencias, UNAM. Disponibles en: [<http://lenguajesfc.com/notas.html>].
- [2] Rodrigo Ruiz Murgía, *Manual de prácticas para la asignatura de Lenguajes de Programación*, Reporte de actividad docente, Facultad de Ciencias, 2016.
- [3] Shriram Krishnamurthi, *Programming Languages: Application and Interpretation*, Primera edición, Brown University, 2007.