

Paradigmas de la Programación

Primer Parcial

Gabriel Infante-Lopez

Franco M. Luque

Walter Alini

30 de abril de 2009

1. Considere el siguiente código:

```
fun {FoldFactory F U}
  fun {FoldR L F U}
    case L
    of nil then U <----- (3)
    [] X|L2 then
      return {F X {FoldR L2 F U}}
    end
  end
in
  fun {$ L} {FoldR L F U} end <---- (2)
end
```

```
fun {Sum A B}
  A + B
end
```

{Sum. A B R}

```
local G H in
  G = {FoldFactory Sum 0}
  H = {G [1]} <----(1)
  {Browse H}
end
```

- Traduzca a lenguaje de kernel.
- Ejecute en la máquina abstracta el código que obtuvo del punto anterior. Los estados que nos interesan son los estados a los que la máquina llega cuando las sentencias marcadas con (1), (2) y (3) están como elementos actuales en la pila semántica. Para estos estados reporte claramente:
 - Entorno Contextual.
 - Variabes y valores en el ASA.
 - Variabes que pueden ser recolectadas por el recolector de basura.

2. La siguiente función {Elegir Xs} toma una lista de listas Xs como argumento:

```
fun {Elegir Xs}
  case Xs
  of nil then nil
  [] X|Xr then
    Y={Elegir Xr}
  in
    if {Length X}>{Length Y} then X else Y end
  end
end
```

- ¿Cuál es el resultado de {Elegir [[a]]}?
- ¿Cuál es el resultado de {Elegir [[b a] [a] [b c]]}?
- Dé una función recursiva a la cola {ElegirConAcc Xs Y} equivalente a {Elegir Xs} que utilice a Y como acumulador.