## TRABAJO PRÁCTICO II

 $\operatorname{Meli}$ Sebastián. Rodríguez Jeremías.

Análisis de Lenguajes de Programación

24 de septiembre de 2015

## 1. Sintaxis concreta de los lambda terminos extendidos

Una gramática que (creemos) genera los lambda términos (extendidos) correctos es:

```
\begin{array}{lll} \langle term \rangle & ::= & "\lambda" \; \langle idents \rangle \; ". \; " \; \langle term \rangle \, | \langle no\_abs \rangle \\ \langle no\_abs \rangle & ::= & \langle left\_ap \rangle \; " \oslash \; \lambda" \; \langle idents \rangle \; ". \; " \; \langle term \rangle \, | \; \langle left\_ap \rangle \\ \langle left\_ap \rangle & ::= & \langle left\_ap \rangle \; " \oslash " \langle atom \rangle \, | \; \langle atom \rangle \\ \langle atom \rangle & ::= & \langle ident \rangle \; | \; " (" \; \langle term \rangle \; ")" \end{array}
```

- ⊘ es el caracter espacio. Observar la importancia de reconocer ese espacio para distinguir las aplicaciones.
- Esta gramática denota la sintaxis concreta del lambda cálculo extendido. Internamente, cuantro trabajemos con una sintaxis abstracta para hacer un parser, las expresiones que se agregan al lambda cálculo por convención -por ejemplo  $\lambda x\ y.z$  deberán ser representadas por el lambda término correcto y no el abreviado - $(\lambda x\ .\ (\lambda y\ .\ z\ ))$ -.
- Aceptamos variables entre paréntesis aunque no son lambda términos válidos. Podríamos arreglarlo pero no es realmente relevante y complicaría (más) la gramática. En general, aceptamos términos con paréntesis exteriores.

La misma gramática sin recursión a izquierda:

```
 \langle term \rangle ::= "\lambda" \langle idents \rangle "." \langle term \rangle | \langle no\_abs \rangle 
\langle no\_abs \rangle ::= \langle left\_ap \rangle " \otimes \lambda" \langle idents \rangle "." \langle term \rangle | \langle left\_ap \rangle 
\langle left\_ap \rangle ::= \langle atom \rangle \langle left\_ap' \rangle 
\langle left\_ap' \rangle ::= " \otimes " \langle atom \rangle \langle left\_ap' \rangle | \epsilon 
\langle atom \rangle ::= \langle ident \rangle | "(" \langle term \rangle ")"
```

Obs:  $\epsilon$  es la palabra vacía.