# Sémantique et traduction des langages Interprétation d'un sous-ensemble de Caml : mini-ML

# 1 Grammaire

$$Expr \qquad \rightarrow \quad Ident \\ \mid \quad Const \\ \mid \quad Expr \quad Binaire \quad Expr \\ \mid \quad Unaire \quad Expr \\ \mid \quad (Expr \ ) \\ \mid \quad \text{if } Expr \quad \text{then } Expr \quad \text{else } Expr \\ \mid \quad \text{let } Ident = Expr \quad \text{in } Expr \\ \mid \quad \text{fun } Ident \rightarrow Expr \\ \mid \quad (Expr \ ) \quad Expr \\ \mid \quad \text{letrec } Ident = Expr \quad \text{in } Expr \\ \mid \quad \text{ref } Expr \\ \mid \quad Exp$$

# 2 Sémantique opérationnelle

Un jugement d'évaluation s'écrit sous la forme  $\gamma \vdash [e, m_1] \Rightarrow [v, m_2]$ .

#### Constante

$$\gamma \vdash [entier, m] \Rightarrow [entier, m] \quad \gamma \vdash [booleen, m] \Rightarrow [booleen, m]$$

#### Accès à l'environnement

$$\frac{x \in \gamma \quad \gamma(x) = \langle \, e \,,\, \gamma_{def} \, \rangle \quad \gamma_{def} \, \vdash \, [e \,,\, m_1] \, \Rightarrow \, [v \,,\, m_2]}{\gamma \, \vdash \, [x \,,\, m_1] \, \Rightarrow \, [v \,,\, m_2]} \quad \frac{x \in \gamma \quad \gamma(x) = v \quad v \neq \langle \, e \,,\, \gamma_{def} \, \rangle}{\gamma \, \vdash \, [x \,,\, m] \, \Rightarrow \, [v \,,\, m]}$$

## Opérateur binaire

$$\frac{\gamma \vdash [e_2\,,\,m_1] \,\Rightarrow\, [v_2\,,\,m_2] \quad \gamma \vdash [e_1\,,\,m_2] \,\Rightarrow\, [v_1\,,\,m_3] \quad v_1 \times v_2 \in dom\,op \quad v = v_1\,op\,v_2}{\gamma \vdash [e_1\,op\,e_2\,,\,m_1] \,\Rightarrow\, [v\,,\,m_3]}$$

## Opérateur unaire

$$\frac{\gamma \vdash [e, m] \Rightarrow [v, m'] \quad v \in dom \ op \quad v' = op \ v}{\gamma \vdash [op \ e, m] \Rightarrow [v', m']}$$

## Conditionnelle

$$\frac{\gamma \vdash [e_1\,,\,m_1] \Rightarrow [\mathtt{true}\,,\,m_2] \quad \gamma \vdash [e_2\,,\,m_2] \Rightarrow [v\,,\,m_3]}{\gamma \vdash [\mathtt{if}\,\,e_1\,\,\mathtt{then}\,\,e_2\,\,\mathtt{else}\,\,e_3\,,\,m_1] \Rightarrow [v\,,\,m_3]} \quad \frac{\gamma \vdash [e_1\,,\,m_1] \Rightarrow [\mathtt{false}\,,\,m_2] \quad \gamma \vdash [e_3\,,\,m_2] \Rightarrow [v\,,\,m_3]}{\gamma \vdash [\mathtt{if}\,\,e_1\,\,\mathtt{then}\,\,e_2\,\,\mathtt{else}\,\,e_3\,,\,m_1] \Rightarrow [v\,,\,m_3]}$$

#### Définition locale

$$\frac{\gamma \vdash [e_1, m_1] \Rightarrow [v_1, m_2] \quad \gamma :: \{x \mapsto v_1\} \vdash [e_2, m_2] \Rightarrow [v, m_3]}{\gamma \vdash [\texttt{let } x = e_1 \texttt{ in } e_2, m_1] \Rightarrow [v, m_3]}$$

## Définition de fonction

$$\gamma \vdash [\text{fun } x \rightarrow e, m] \Rightarrow [\langle \text{fun } x \rightarrow e, \gamma \rangle, m]$$

## Appel de fonction

$$\frac{\gamma \vdash [e_2\,,\,m_1] \Rightarrow [v_2\,,\,m_2] \quad \gamma \vdash [e_1\,,\,m_2] \Rightarrow [\langle \operatorname{fun}\,x \, {\color{red} -} {\color{blue} >} \, e_3\,,\,\gamma_{def}\,\rangle\,,\,m_3] \quad \gamma_{def} :: \{x \mapsto v_2\} \vdash [e_3\,,\,m_3] \Rightarrow [v\,,\,m_4]}{\gamma \vdash [(e_1\,\,)\,\,e_2\,,\,m_1] \Rightarrow [v\,,\,m_4]}$$

## Définition récursive

$$\frac{\gamma :: \{x \mapsto \langle \texttt{letrec} \; x = e_1 \; \texttt{in} \; e_1 \,,\, \gamma \rangle\} \vdash [e_2 \,,\, m_1] \Rightarrow [v \,,\, m_2]}{\gamma \vdash [\texttt{letrec} \; x = e_1 \; \texttt{in} \; e_2 \,,\, m_1] \Rightarrow [v \,,\, m_2]}$$

#### Création de référence

$$\frac{\gamma \vdash [e, m_1] \Rightarrow [v, m_2] \quad @add \notin m_2}{\gamma \vdash [\mathsf{ref}\ e, m_1] \Rightarrow [@add, m_2 :: \{@add \mapsto v\}]}$$

## Accès en lecture à une référence

$$\frac{\gamma \vdash [e, m_1] \Rightarrow [@add, m_2] \quad @add \in m_2 \quad m_2(@add) = v}{\gamma \vdash [!e, m_1] \Rightarrow [v, m_2]}$$

#### Accès en écriture à une référence

$$\frac{\gamma \vdash [e_2\,,\,m_1] \,\Rightarrow\, [v\,,\,m_2] \quad \, \gamma \vdash [e_1\,,\,m_2] \,\Rightarrow\, [@add\,,\,m_3] \quad @add \in m_1}{\gamma \vdash [e_1\,:=\,e_2\,,\,m_1] \,\Rightarrow\, [()\,,\,m_3 ::\, \{@add\,\mapsto\,v\}]}$$

## Séquence

$$\frac{\gamma \vdash [e_1, m_1] \Rightarrow [(), m_2] \quad \gamma \vdash [e_2, m_2] \Rightarrow [v, m_3]}{\gamma \vdash [e_1 ; e_2, m_1] \Rightarrow [v, m_3]}$$

#### Gestion des erreurs

Il faut ajouter à ces règles, celles d'apparition et propagation des erreurs.