

Sémantique blocs/vars/procédures : liaison dynamique A
VERIFIER AVANT DE TENIR POUR VALIDE

Config = (env, S, σ) avec $S \in Stm$, $\sigma \in Var \rightarrow \mathbb{N}$, $env \in Pname \rightarrow Stm$

$$\frac{(D_V, \sigma) \rightarrow_D \sigma' \quad (\text{upd}(env, D_P), S, \sigma') \rightarrow \sigma''}{(env, \text{begin } D_V D_P; S \text{ end } , \sigma) \rightarrow \sigma'' [\text{DV}(D_V) \mapsto \sigma]}$$

$$\frac{(env, env(p), \sigma) \rightarrow \sigma'}{(env, \text{call } p, \sigma) \rightarrow \sigma'}$$

$$(env, x := a, \sigma) \rightarrow \sigma[x \mapsto \mathcal{A}[a]\sigma]$$

$$(env, \text{skip}, \sigma) \rightarrow \sigma$$

$$\frac{(env, S_1, \sigma) \rightarrow \sigma' \quad (env, S_2, \sigma') \rightarrow \sigma''}{((env, S_1; S_2), \sigma) \rightarrow \sigma''}$$

$$\mathcal{B}[b]\sigma = tt : \frac{(env, S_1, \sigma) \rightarrow \sigma'}{(env, \text{ib } b \text{ then } S_1 \text{ else } S_2) \rightarrow \sigma'}$$

$$\mathcal{B}[b]\sigma = ff : \frac{(env, S_2, \sigma) \rightarrow \sigma'}{(env, \text{ib } b \text{ then } S_1 \text{ else } S_2) \rightarrow \sigma'}$$

$$\mathcal{B}[b]\sigma = tt : \frac{(env, S, \sigma) \rightarrow \sigma' \quad (env, \text{while } b \text{ do } S, \sigma') \rightarrow \sigma''}{(\text{while } b \text{ do } S, \sigma) \rightarrow \sigma''}$$

$$\mathcal{B}[b]\sigma = ff : (env, \text{while } b \text{ do } S, \sigma) \rightarrow \sigma$$