

Soient  $S \equiv_d s_0; s_1$  et  $\mathcal{D}$  la première analyse. Où  $s_0$  et  $s_1$  sont atomiques.

$$\begin{aligned}LIVE_{in}[b_0] &= GEN[b_0] \cup (LIVE_{out}[b_0] - KILL[b_0]) \\ &= LIVE_{in}[b_1] - KILL[b_0]\end{aligned}$$

$$LIVE_{out}[b_0] = LIVE_{in}[b_1]$$

$$LIVE_{in}[b_1] = GEN[b_1]$$

$$LIVE_{out}[b_1] = \emptyset$$

On réduit tel que  $s'_1 = \Delta(s_1, \mathcal{D})$ . Si  $s_1 \neq s'_1$ , alors  $\mathcal{D}$  n'est peut-être plus stable. Par propagation de l'algorithme (worklist) sur les blocs prédécesseurs,  $\mathcal{D}'$  est un point fixe. On peut donc utiliser  $\mathcal{D}'$  sur la première déclaration.

Donnons,

$$S \equiv_d s_{n+1}; \mathcal{A}$$

où

$$\mathcal{A} = s_n; s_{n-1}; \cdots; s_0$$

Soit  $\mathcal{D}^{(n)}$  l'analyse de vivacité sur  $\mathcal{A}'$  à partir de  $\mathcal{D}$ . On observe le cas où  $\mathcal{A} \neq \mathcal{A}'$ , plus particulièrement  $s_n \neq s'_n$ . On a  $s_{n+1}$  est le premier bloc de la séquence donc, la réduction de l'analyse du bloc suivant sera bien propagée.