

Condizioni di Bernstein

Il compilatore può riordinare le istruzioni I_1 e I_2 se valgono le seguenti condizioni:

no antidipendenza (WAR) $R(I_1) \cap W(I_2) = \emptyset$,

no dipendenza (RAW) $W(I_1) \cap R(I_2) = \emptyset$, e

no dipendenza in output (WAW) $W(I_1) \cap W(I_2) = \emptyset$,

dove $R/W(I) = \{\text{registri letti/scritti da } I\}$.

Tipicamente le WAW non succedono (I_1 è inutile) e le WAR possono essere risolte se c'è un registro disponibile.