

# 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.