



**UNIMORE**  
UNIVERSITÀ DEGLI STUDI DI  
MODENA E REGGIO EMILIA

Dipartimento di Scienze Fisiche,  
Informatiche e Matematiche

# 8. Secondo Assignment - Dataflow analysis

## Compilatori – Middle end [I215-014]

*Corso di Laurea in INFORMATICA*  
(D.M.270/04) [16-215]  
Anno accademico 2024/2025

**Prof. Andrea Marongiu**  
[andrea.marongiu@unimore.it](mailto:andrea.marongiu@unimore.it)

# Copyright note

*È vietata la copia e la riproduzione dei contenuti e immagini in qualsiasi forma.*

*È inoltre vietata la redistribuzione e la pubblicazione dei contenuti e immagini non autorizzata espressamente dall'autore o dall'Università di Modena e Reggio Emilia.*

# Dataflow Analysis Assignment

## Per ciascuno dei seguenti tre problemi di analisi

1. Derivare una formalizzazione per il framework di Dataflow Analysis, riempiendo lo specchietto coi parametri adeguati

	Dataflow Problem X
Domain	?
Direction	? ? ?
Transfer function	?
Meet Operation ( $\wedge$ )	?
Boundary Condition	?
Initial interior points	?

# Dataflow Analysis Assignment

## Per ciascuno dei seguenti tre problemi di analisi

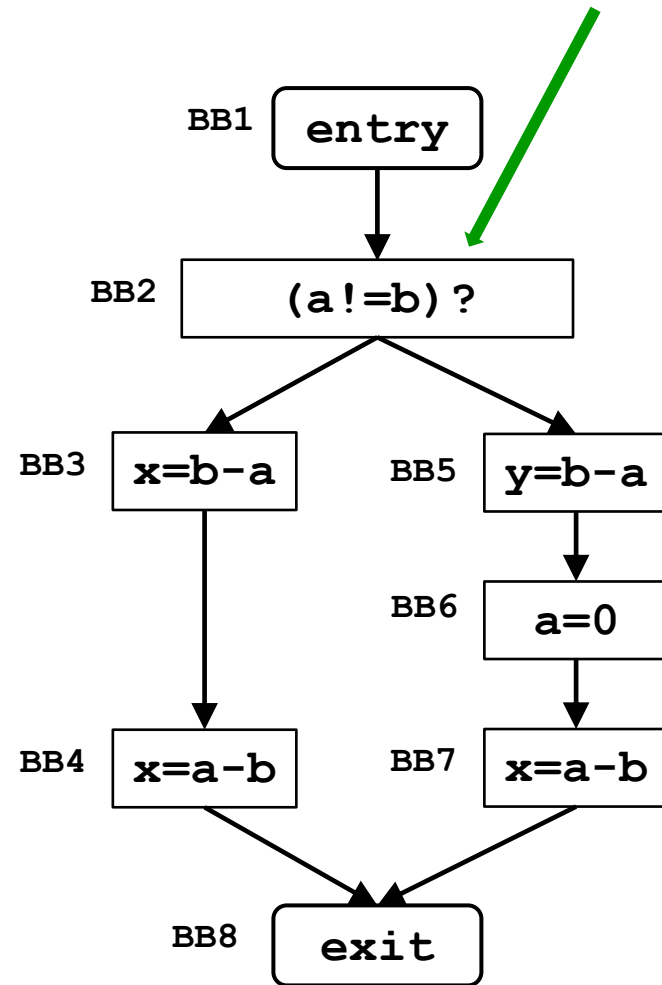
2. Per il CFG di esempio fornito popolare una tabella con le iterazioni dell'algoritmo iterativo di soluzione del problema

	Iterazione 1		Iterazione 2		Iterazione 3	
	IN[B]	OUT[B]	IN[B]	OUT[B]	IN[B]	OUT[B]
BB1	< ... >	< ... >				
BB2						
BB3						

# 1) Very Busy Expressions

Quali espressioni sono **very busy** in questo punto?

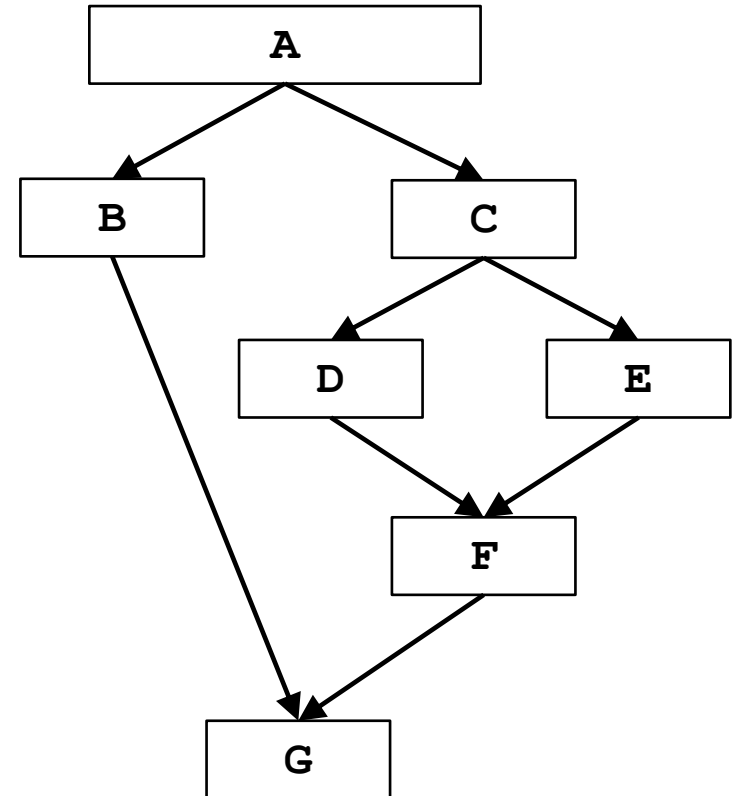
- Un'espressione è **very busy** in un punto  $p$  se, indipendentemente dal percorso preso da  $p$ , l'espressione viene usata prima che uno dei suoi operandi venga definito.
- Un'espressione  $a+b$  è **very busy** in un punto  $p$  se  $a+b$  è valutata in tutti i percorsi da  $p$  a EXIT e non c'è una definizione di  $a$  o  $b$  lungo tali percorsi
  - Ci interessa l'insieme di espressioni disponibili (available) all'inizio del blocco B
  - L'insieme dipende dai percorsi che cominciano al punto  $p$  prima di B



**ENABLES CODE HOISTING**

## 2) Dominator Analysis

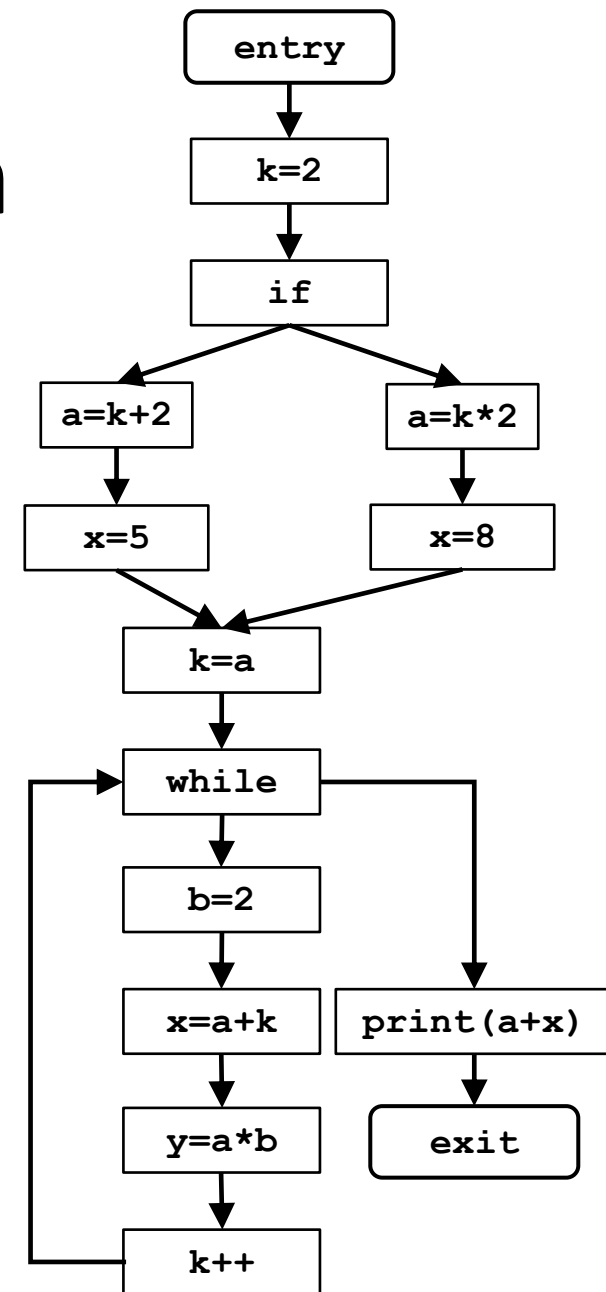
- In un CFG diciamo che un nodo  $X$  **domina** un altro nodo  $Y$  se il nodo  $X$  appare in ogni percorso del grafo che porta dal blocco ENTRY al blocco  $Y$
- Annotiamo ogni *basic block*  $B_i$  con un insieme  $DOM[B_i]$ 
  - $B_i \in DOM[B_j]$  se e solo se  $B_i$  domina  $B_j$
- Per definizione un nodo domina sé stesso
  - $B_i \in DOM[B_i]$



$DOM[F] = \{A, C, F\}$

### 3) Constant Propagation

- L'obiettivo della *constant propagation* è quello di determinare in quali punti del programma le variabili hanno un valore costante.
- L'informazione da calcolare per ogni nodo  $n$  del CFG è un insieme di **coppie** del tipo *<variabile, valore costante>*.
- Se abbiamo la coppia *<x, c>* al nodo  $n$ , significa che  $x$  è garantito avere il valore  $c$  ogni volta che  $n$  viene raggiunto durante l'esecuzione del programma.

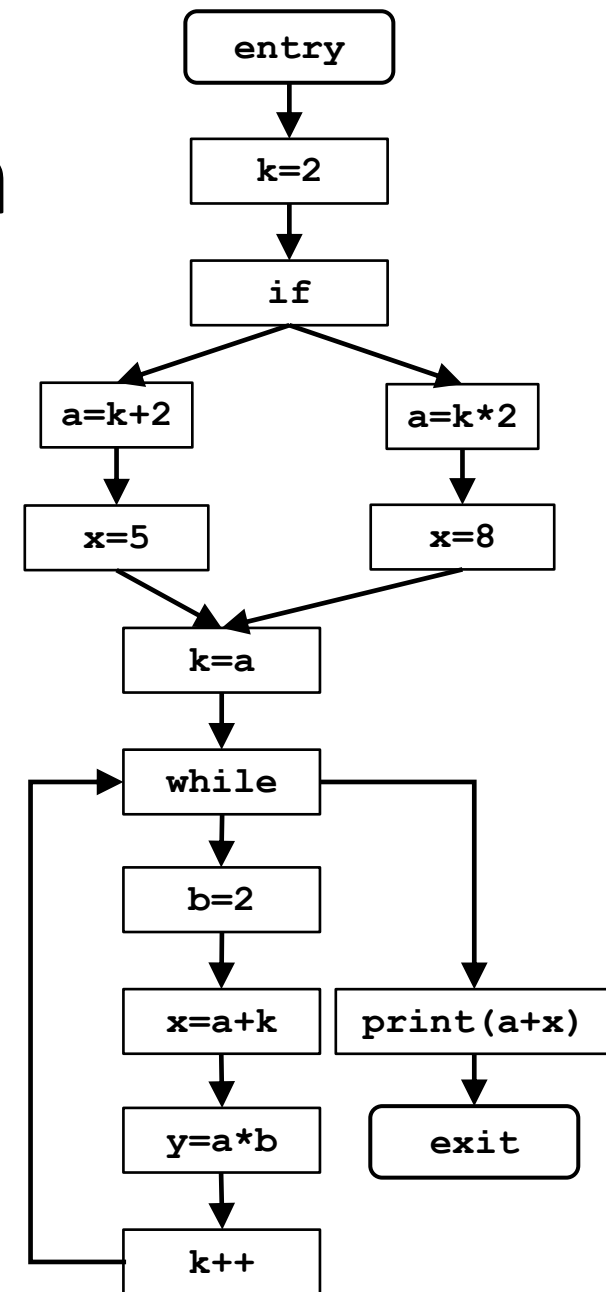


### 3) Constant Propagation

- **NOTA:** L'analisi di CP riesce a determinare il valore costante di espressioni binarie in cui uno o entrambi gli operandi siano delle variabili il cui valore costante sia noto:

- $w = 5$
- $x = 12$
- $y = x - 2 \rightarrow y = 10$
- $z = w + x \rightarrow z = 17$

- Tenere conto di questo aspetto nel determinare le equazioni





# Deadline per la consegna

- La deadline per la consegna del secondo assignment è martedì 15 aprile 2025
- Usate preferibilmente lo stesso link già comunicato per il primo assignment, organizzando il vostro repository in cartelle strutturate per assignment