

# Assignment 2

Members:

- Mussini Simone Mat. 152595 ([284900@studenti.unimore.it](mailto:284900@studenti.unimore.it))
- Stomeo Paride Mat. 165338 ([299510@studenti.unimore.it](mailto:299510@studenti.unimore.it))

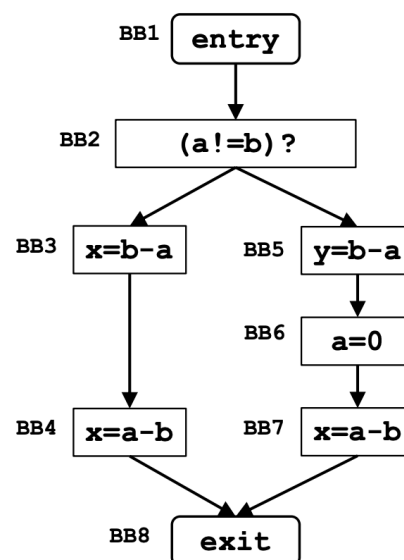
## Very Busy Expression

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  $B$ .



## Dataflow analysis framework

	Dominator analysis
Domain	Insieme di espressioni
Direction	Backward $in[B] = f_B(out[B])$ $out[B] = \wedge in[succ(B)]$
Transfer function	$f_B(x) = Gen(B) \cup (x - Kill(B))$

	Dominator analysis
Meet operator ( $\wedge$ )	$\cap$
Boundary condition	$in[exit] = \emptyset$
Initial interior points	$in[B] = \mathbb{U}$

Siccome il meet operator è l'intersezione devo utilizzare un initial interior points =  $\mathbb{U}$ .

## Iterazioni CFG

	Iterazione 1		Iterazione2	
	IN[BB]	OUT[BB]	IN[BB]	OUT[BB]
BB1	$Gen(BB1) \cup (out[BB1] - kill) = \emptyset \cup \{b - a, a - b\} - \emptyset = \{a - b, b - a\}$	$in[BB2] = \{b - a, a - b\}$	$Gen(BB1) \cup (out[BB1] - kill) = \emptyset \cup \{b - a, a - b\} - \emptyset = \{a - b, b - a\}$	$in[BB2] = \{b - a, a - b\}$
BB2	$Gen(BB2) \cup (out[BB2] - kill) = \emptyset \cup \{b - a, a - b\} - \emptyset = \{b - a, a - b\}$	$in[BB3] \cap in[BB5] = \{a - b, b - a\} \cap \{b - a, a - b\} = \{a - b, b - a\}$	$Gen(BB2) \cup (out[BB2] - kill) = \emptyset \cup \{b - a, a - b\} - \emptyset = \{b - a, a - b\}$	$in[BB3] \cap in[BB5] = \{a - b, b - a\} \cap \{b - a, a - b\} = \{a - b, b - a\}$
BB3	$Gen(BB3) \cup (out[BB3] - kill) = \{b - a\} \cup (\{a - b\} - \emptyset) = \{a - b, b - a\}$	$in[BB4] = \{a - b\}$	$Gen(BB3) \cup (out[BB3] - kill) = \{b - a\} \cup (\{a - b\} - \emptyset) = \{a - b, b - a\}$	$in[BB4] = \{a - b\}$
BB4	$Gen(BB4) \cup (out[BB4] - kill) = \{a - b\} \cup (\emptyset - \emptyset) = \{a - b\}$	$in[BB8] = \emptyset$	$Gen(BB4) \cup (out[BB4] - kill) = \{a - b\} \cup (\emptyset - \emptyset) = \{a - b\}$	$in[BB8] = \emptyset$
BB5	$Gen(BB5) \cup (out[BB5] - kill) = \{b - a\} \cup (\{a - b\} - \emptyset) = \{b - a, a - b\}$	$in[BB6] = \{a - b\}$	$Gen(BB5) \cup (out[BB5] - kill) = \{b - a\} \cup (\{a - b\} - \emptyset) = \{b - a, a - b\}$	$in[BB6] = \{a - b\}$
BB6	$Gen(BB6) \cup (out[bb6] - kill) = \emptyset \cup \{a - b\} - \{b - a\} = \{a - b\}$	$in[BB7] = \{a - b\}$	$Gen(BB6) \cup (out[bb6] - kill) = \emptyset \cup \{a - b\} - \{b - a\} = \{a - b\}$	$in[BB7] = \{a - b\}$
BB7	$Gen(BB7) \cup (OUT[BB7] - kill) = \{a - b\} \cup (\emptyset - \emptyset) = \{a - b\}$	$in[BB8] = \emptyset$	$Gen(BB7) \cup (OUT[BB7] - kill) = \{a - b\} \cup (\emptyset - \emptyset) = \{a - b\}$	$in[BB8] = \emptyset$
BB8	$\emptyset$		$\emptyset$	

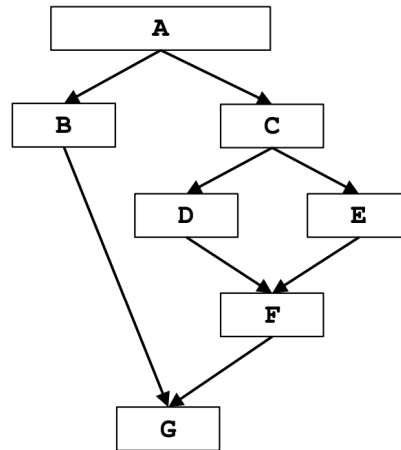
Non essendoci cambiamenti tra gli  $out[]$  della prima e la seconda iterazione possiamo fermarci perché è stata raggiunta la convergenza.

## Dominator Analysis

Dentro un CFG un BB  $x$  domina un altro BB  $y$  se il nodo  $x$  appare in ogni percorso del grafo che porta dal blocco *entry* al blocco  $y$ .

Ogni BB ha un insieme  $DOM[B_i]$  dove  $B_i \in DOM[B_j]$  solo se  $B_i$  domina  $B_j$ .

Un nodo stesso domina se stesso:  $B_i \in DOM[B_i]$ .



## Dataflow analysis framework

	Dominator analysis
Domain	Insieme di basic blocks
Direction	Forward $out[B] = f_B(in[B])$ $in[B] = \wedge out[pred(B)]$
Transfer function	$f_b(x) = Gen[B] \cup in[B]$
Meet operator ( $\wedge$ )	$\cap$
Boundary condition	$out[entry] = \{entry\}$
Initial interior points	$out[B] = \mathbb{U}$

La scelta di una boundary condition =  $out[entry] = \{entry\}$  è dovuta al fatto che è specificata la proprietà riflessiva della dominator analysis.

Nello svolgimento delle iterazioni si considera  $A$  l'*entry* block e  $G$  l'*exit* block.

## Iterazioni CFG

	Iterazione 1		Iterazione2	
	IN[BB]	OUT[BB]	IN[BB]	OUT[BB]
A	$\emptyset$ (0000000)	{A} (1000000)	$\emptyset$ (0000000)	{A} (1000000)
B	{A} (1000000)	{A, B} (1100000)	{A} (1000000)	{A, B} (1100000)
C	{A} (1000000)	{A, C} (1010000)	{A} (1000000)	{A, C} (1010000)
D	{A, C} (1010000)	{A, C, D} (1011000)	{A, C} (1010000)	{A, C, D} (1011000)
E	{A, C} (1010000)	{A, C, E} (1010100)	{A, C} (1010000)	{A, C, E} (1010100)
F	{A, C} (1010000)	{A, C, F} (1010010)	{A, C} (1010000)	{A, C, F} (1010010)
G	{A} (1000000)	{A, G} (1000001)	{A} (1000000)	{A, G} (1000001)

Non essendoci cambiamenti tra gli *out* della prima e la seconda iterazione possiamo fermarci perché è stata raggiunta la convergenza.

## Constant propagation

L'obiettivo della constant propagation è quello di determinare in quali punti del programma le variabili hanno un valore costante

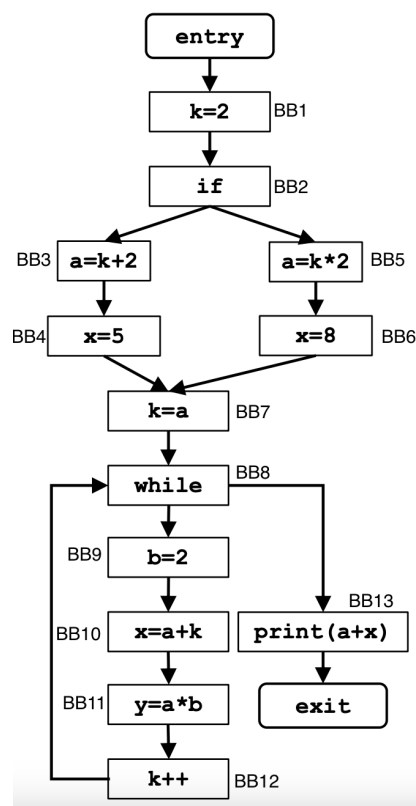
L'informazione da calcolare per ogni nodo del CFG è un insieme di coppie del tipo <variabile, valore costante>.

Se abbiamo la coppia  $\langle x, c \rangle$  al nodo  $n$ , significa che  $x$  è garantito avere il valore  $c$  ogni volta che  $n$  viene raggiunto durante l'esecuzione del programma.

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:

$$\begin{aligned} w &= 5 \\ x &= 12 \\ y &= x - 2 \rightarrow y = 10 \\ z &= w + x \rightarrow z = 17 \end{aligned}$$

Tenere conto di questo aspetto nel determinare le equazioni.



## Dataflow analysis framework

	Dominator analysis
Domain	Insieme di definizioni
Direction	Forward $out[B] = f_B(in[B])$ $in[B] = \wedge out[pred(B)]$
Transfer function	$f_B(x) = Gen(B) \cup (x - Kill(B))$
Meet operator ( $\wedge$ )	$\cap$
Boundary condition	$out[entry] = \emptyset$
Initial interior points	$out[B] = \mathbb{U}$

## Iterazioni CFG

	Iterazione 1		Iterazione2		Iterazione 3	
	IN[BB]	OUT[BB]	IN[BB]	OUT[BB]	IN[BB]	OUT[BB]
BB1	$\emptyset$	$\{ \langle k, 2 \rangle \}$	$\emptyset$	$\{ \langle k, 2 \rangle \}$	$\emptyset$	$\{ \langle k, 2 \rangle \}$
BB2	$\{ \langle k, 2 \rangle \}$	$\{ \langle k, 2 \rangle \}$	$\{ \langle k, 2 \rangle \}$	$\{ \langle k, 2 \rangle \}$	$\{ \langle k, 2 \rangle \}$	$\{ \langle k, 2 \rangle \}$
BB3	$\{ \langle k, 2 \rangle \}$	$\{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \}$	$\{ \langle k, 2 \rangle \}$	$\{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \}$	$\{ \langle k, 2 \rangle \}$	$\{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \}$
BB4	$\{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \}$	$\{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \langle x, 5 \rangle \}$	$\{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \}$	$\{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \langle x, 5 \rangle \}$	$\{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \}$	$\{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \langle x, 5 \rangle \}$
BB5	$\{ \langle k, 2 \rangle \}$	$\{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \}$	$\{ \langle k, 2 \rangle \}$	$\{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \}$	$\{ \langle k, 2 \rangle \}$	$\{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \}$
BB6	$\{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \}$	$\{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \langle x, 8 \rangle \}$	$\{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \}$	$\{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \langle x, 8 \rangle \}$	$\{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \}$	$\{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \langle x, 8 \rangle \}$
BB7	$out[BB4] \cap out[BB6] = \{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \langle z, 5 \rangle \} \cap \{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \langle x, 8 \rangle \} = \{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \}$	$\{ \langle k, 4 \rangle \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \langle x, 8 \rangle \}$	$out[BB4] \cap out[BB6] = \{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \langle z, 5 \rangle \} \cap \{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \langle x, 8 \rangle \} = \{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \}$	$\{ \langle k, 4 \rangle \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \langle x, 8 \rangle \}$	$out[BB4] \cap out[BB6] = \{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \langle z, 5 \rangle \} \cap \{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \langle x, 8 \rangle \} = \{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \}$	$\{ \langle k, 4 \rangle \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \langle x, 8 \rangle \}$
BB8	$\{ \langle k, 4 \rangle \langle a, 4 \rangle \}$	$\{ \langle k, 4 \rangle \langle a, 4 \rangle \}$	$out[BB12] \cap out[BB7] = \{ \langle k, 5 \rangle \langle a, 4 \rangle \langle b, 2 \rangle \langle x, 8 \rangle \langle y, 8 \rangle \} \cap \{ \langle k, 4 \rangle \}$	$\{ \langle a, 4 \rangle \}$	$out[BB12] \cap out[BB7] = \{ \langle a, 4 \rangle \} \cap \{ \langle a, 4 \rangle \langle k, 2 \rangle \} = \{ \langle a, 4 \rangle \}$	$\{ \langle a, 4 \rangle \}$

	Iterazione 1		Iterazione2		Iterazione 3	
			$a, 4 > \} = \{ < a, 4 > \}$			
BB9	$\{ < k, 4 >, < a, 4 > \}$	$\{ < k, 4 >, < a, 4 >, < b, 2 > \}$	$\{ < a, 4 > \}$	$\{ < a, 4 >, < b, 2 > \}$	$\{ < a, 4 > \}$	$\{ < a, 4 >, < b, 2 > \}$
BB10	$\{ < k, 4 >, < a, 4 >, < b, 2 > \}$	$\{ < k, 4 >, < a, 4 >, < b, 2 >, < x, 8 > \}$	$\{ < a, 4 >, < b, 2 > \}$	$\{ < a, 4 >, < b, 2 > \}$	$\{ < a, 4 >, < b, 2 > \}$	$\{ < a, 4 >, < b, 2 > \}$
BB11	$\{ < k, 4 >, < a, 4 >, < b, 2 >, < x, 8 > \}$	$\{ < k, 4 >, < a, 4 >, < b, 2 >, < x, 8 >, < y, 8 > \}$	$\{ < a, 4 >, < b, 2 > \}$	$\{ < a, 4 >, < b, 2 >, < y, 8 > \}$	$\{ < a, 4 >, < b, 2 > \}$	$\{ < a, 4 >, < b, 2 >, < y, 8 > \}$
BB12	$\{ < k, 4 >, < a, 4 >, < b, 2 >, < x, 8 >, < y, 8 > \}$	$\{ < k, 5 >, < a, 4 >, < b, 2 >, < x, 8 >, < y, 8 > \}$	$\{ < a, 4 >, < b, 2 >, < y, 8 > \}$	$\{ < a, 4 >, < b, 2 >, < y, 8 > \}$	$\{ < a, 4 >, < b, 2 >, < y, 8 > \}$	$\{ < a, 4 >, < b, 2 >, < y, 8 > \}$
BB13	$\{ < k, 4 >, < a, 4 > \}$	$\{ < k, 4 >, < a, 4 > \}$	$\{ < a, 4 > \}$	$\{ < a, 4 > \}$	$\{ < a, 4 > \}$	$\{ < a, 4 > \}$

Non essendoci cambiamenti tra gli *out* della seconda e la terza iterazione possiamo fermarci perché è stata raggiunta la convergenza.