Assignment - Dominator Analysis

In un CFG si definisce dominante un nodo X su un altro nodo Y se il nodo X appare in \underline{ogni} percorso che porta dal blocco EXIT al blocco Y; verificata questa condizione, è possibile scrivere X d om Y.

La Dominator Analysis identifica quali istruzioni di un programma dominano altre istruzioni; data una sequenza di istruzioni, determina quali istruzioni devono essere eseguite prima affinché le altre possano essere eseguite.

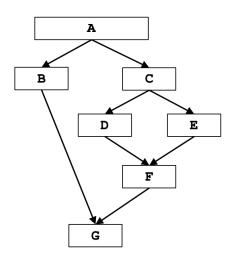
È importante ricordare che, per definizione, un nodo domina sé stesso: $B_i \in DOM[B_i]$.

Risulta utile, inoltre, rappresentare le relazioni di dominanza mediante un albero, il dominance tree.

L'esistenza di un dominance tree discende dalla una proprietà dei nodi dominanti: ogni nodo dominante n ha un unico dominante immediato m, cioè l'ultimo dominante di n lungo qualsiasi percorso dal nodo iniziale a n.

Si dice che m domina immediatamente n se m dom n AND $m \neq n$.

Le caratteristiche del DFA sono riassunte nella tabella sottostante:



Dominator Analysis

	Dominator Analysis framework	
Domain	Basic Blocks	
Direction	Forward	
Transfer Function	$f_b(x) = Gen_b \cup (x - Kill_b)$	
Meet Operation	Λ	
Boundary Conditions	in[ENTRY] = ENTRY	
Initial Interior Points	out[b] = U	
Equations	$in[b] = \bigcap out[pred[b]]$ $out[b] = f_b(in[b])$	

	IN	OUT
Α	0000000	1000000
В	1000000	1100000
С	1000000	1010000
D	1010000	1011000
E	1010000	1010100
F	1010000	1010010
G	1000000	1000001

	IN	OUT
А	Ø	{ <i>A</i> }
В	$\{A\}$	$\{A, B\}$
С	$\{A\}$	$\{A,C\}$
D	$\{A,C\}$	$\{A, C, D\}$
Е	$\{A,C\}$	$\{A, C, E\}$
F	$\{A,C\}$	$\{A, C, F\}$
G	$\{A\}$	$\{A,G\}$

Assumendo un bit vector di dimensione pari al numero di basic block nel CFG, e considerando che ogni nodo è dominante di sé stesso, è possibile capire quali nodi sono dominanti per altri. I risultati dell'algoritmo sono dapprima mostrati in rappresentazione bit vector poi mediante gli insiemi, in formato più semplice.