

# Practica 1

Autor: Carlos Giudice

## Ejercicio 1

Nodo n	IN[n]	OUT[n]
1	-	$\emptyset$
2	$\emptyset$	$\{[x, 2]\}$
3	$\{[x, 2]\}$	$\{[x, 2], [y, 3]\}$
4	$\{[x, 2], [y, 3], [x, 6], [y, 5]\}$	$\{[x, 2], [y, 3], [x, 6], [y, 5]\}$
5	$\{[x, 2], [y, 3], [x, 6], [y, 5]\}$	$\{[x, 2], [y, 5], [x, 6]\}$
6	$\{[x, 2], [y, 5], [x, 6]\}$	$\{[x, 6], [y, 5]\}$
7	$\{[x, 2], [y, 3], [x, 6], [y, 5]\}$	-

## Ejercicio 2

$$IN[n] = \bigcup_{n' \in pred(n)} OUT[n']$$

$$OUT[n] = (IN[n] - KILL[n]) \cup GEN[n]$$

## Ejercicio 3

Nodo n	IN[n]	OUT[n]
1	-	$\{b - a\}$
2	$\{b - a\}$	$\{b - a\}$
3	$\{a - b, b - a\}$	$\{a - b\}$
4	$\{b - a\}$	$\emptyset$
5	$\emptyset$	$\{a - b\}$
6	$\{a - b\}$	$\emptyset$
7	$\{a - b\}$	$\emptyset$
8	$\emptyset$	-

## Ejercicio 4

$$OUT[n] = \bigcup_{n' \in pred(n)} IN[n']$$

$$IN[n] = (OUT[n] - KILL[n]) \cup GEN[n]$$

## Ejercicio 5

b)

Nodo n	IN[n]	OUT[n]
0	-	$\{pid\}$
1	$\{pid\}$	$\{pid, j\}$
2	$\{pid, j\}$	$\{pid, j, i\}$
3	$\{pid, j, i\}$	$\{pid, k, j, i\}$
4	$\{pid, k, j, i\}$	$\{pid, k, j\}$
5	$\{pid, k, j\}$	$\{pid, k, h\}$

Nodo n	IN[n]	OUT[n]
6	{pid, k, h}	{pid, k, h}
7	{pid, k, h}	{pid, k, h}
8	{pid, k, h}	{answer, pid, k}
9	{answer, pid, k}	$\emptyset$
10	$\emptyset$	-

Notas: - en Live Variables no pasa como en Available Expressions que si se usa la variable en el mismo nodo en el que se asigna se ignora.

## Ejercicio 6

En *available expressions analysis* vamos a considerar que se mata toda expresión que tenga algún operando overrideado por la operación actual. Se genera la expresión actual.

Nodo n	IN[n]	OUT[n]
0	-	$\emptyset$
1	$\emptyset$	$\emptyset$
2	$\emptyset$	$\emptyset$
3	$\emptyset$	$\emptyset$
4	$\emptyset$	{m[i]}
5	{m[i]}	$\emptyset$
6	$\emptyset$	$\emptyset$
8	$\emptyset$	$\emptyset$
9	$\emptyset$	-

Notas: - considero que bar(M, a ) no es una expresión, porque su output no se asigna a ninguna variable. - considero que M es una constante definida fuera de foo. - en Live Variables no pasa como en Available Expressions que si se usa la variable en el mismo nodo en el que se asigna se ignora.

## Ejercicio 7

	Forward	Backward
May	Reaching definitions	Live variables
Must	Available Expressions	Very busy expressions

## Ejercicio 8

### Explicación

1. Se crea var N1 apuntando a Nodo\_1
2. Se ignora n1.data porque se le asigna un primitivo
3. Se crea root y se lo apunta a Nodo\_1
4. Se crea h y se lo apunta a Nodo\_1 (porque root apunta solo a Nodo\_1)
5. Se ignora la línea  $h = h.left$ , porque h todavía no tiene ningún path con label left desde ninguno de los nodos a los que apunta
6. Se crea var N2 apuntando a Nodo\_2 (2do alloc site)
7. Se ignora n2.data porque se le asigna un primitivo
8. Se coloca una flecha de Nodo\_1 a Nodo\_2 con label left
9. Se coloca flecha de Nodo\_2 a Nodo\_1 con label parent (porque n2 apunta solo a Nodo\_2 y h apunta solo a Nodo\_1)

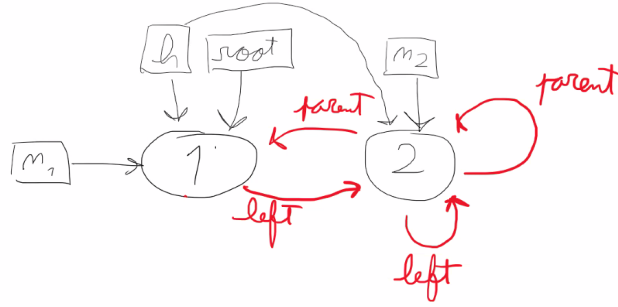


Figure 1: Points to graph

=== Hasta acá la primera iteración ===

10. Del primer if no se modifica nada, pero cuando llegamos a la línea  $h = h.left$  pasa algo. Agregamos una flecha de Nodo\_1 a Nodo\_2 (porque  $h.left$  apunta a Nodo\_2)
11. La siguiente línea que cambia algo es  $h.left = n2$ , donde ahora tenemos que agregar flechas de Nodo\_1 a Nodo\_2 con label left (esta ya está de la iteración anterior), y flecha de Nodo\_2 a Nodo\_2 con label left
12. Por razonamiento análogo, acá agregamos flecha parent que loopea sobre Nodo\_2

## Ejercicio 9

Las siguientes reglas deben ser especificadas como hechos ya conocidos sobre el programa:

```
kill(n:N, v:V)
gen(n:N, v:V)
next(n:N, m:N)
```

Defino las siguientes reglas:

```
in(n, v) :- out(n, v), !kill(n, v)
in(n,v) :- gen(n, v)
out(n, v) :- next(n, m), in(m, v)
```