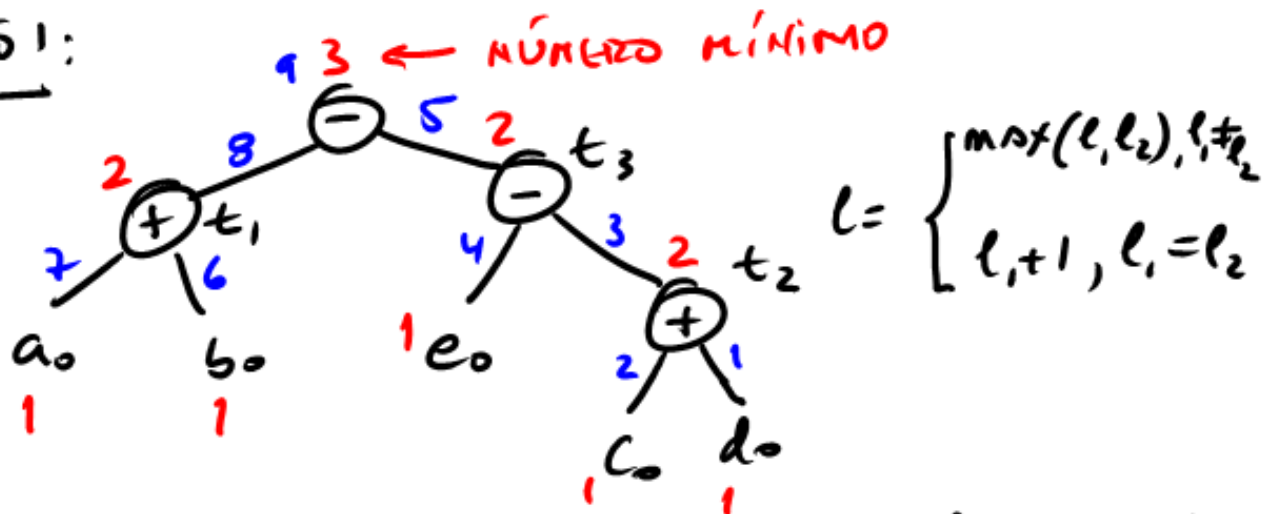


QUESTÃO 1:

- (a) USANDO O ALGORITMO DE SETHI-ULLMAN PARA ANOTAR EM VERMELHO O NÚMERO DE REGISTRADORES NECESSÁRIOS EM CADA SUB-ÁRVORE. NOTA: FOLHAS NA MEMÓRIA.
- (b) A ORDEM DO ESCALONAMENTO É DADO EM AZUL E SEGE PRIMEIRO PARA A SUB-ÁRVORE QUE DEMANDA MAIS REGISTRADORES

(c) NÚMERO DE REGISTRADORES É 2.

PRECISO FAZER **SPILL** !!

ESCOLHIDO O VERTECE t_3 .

$r1 := M[d_0]$

$r2 := M[c_0]$

$r1 := r1 + r2$

$r2 := M[e_0]$

$r1 := r2 - r1$

SPILL



$M[t_3] := r1$

$r1 := M[b_0]$

$r2 := M[a_0]$

(*)

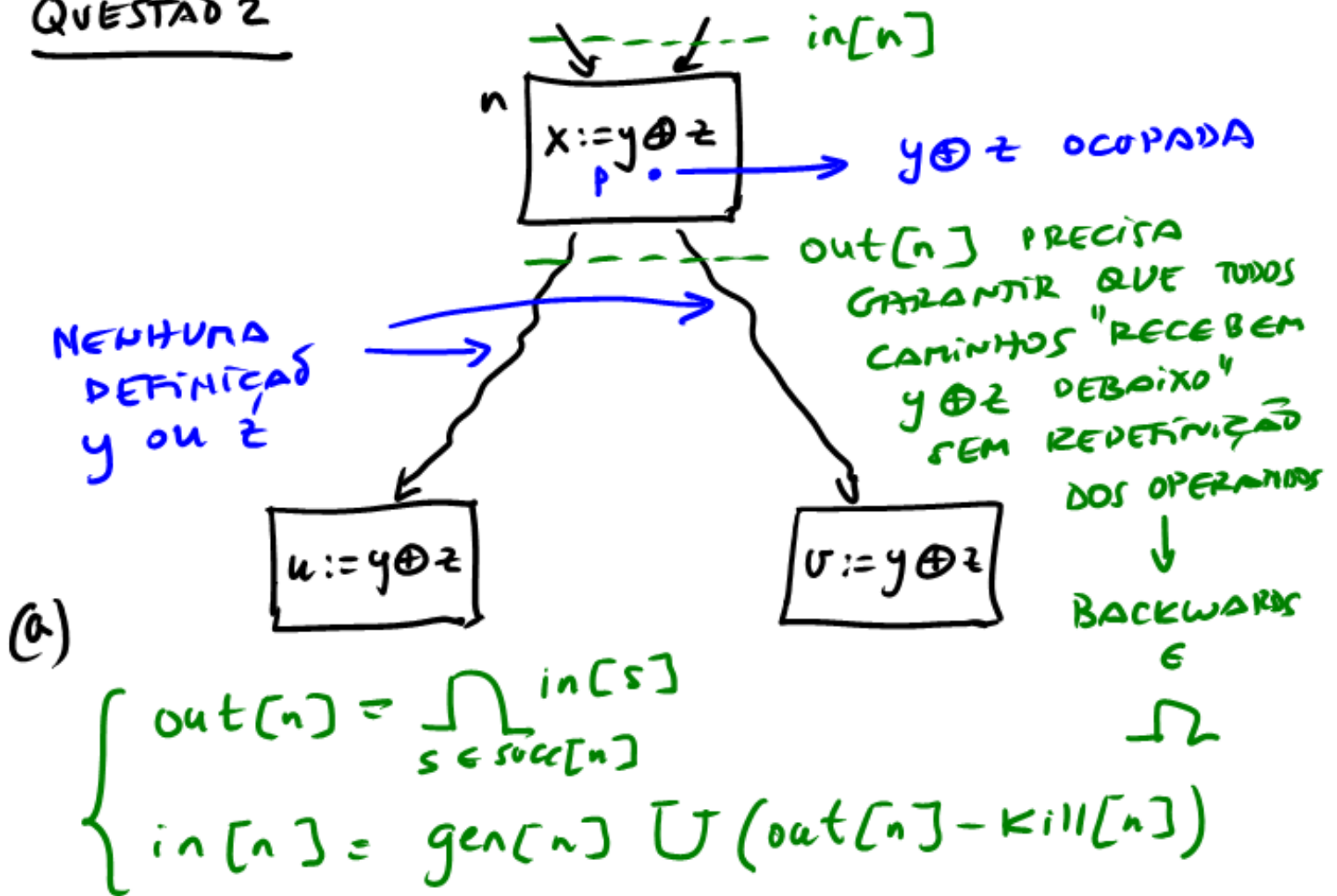
(*) $r1 := r1 + r2$

RELOAD

$r2 := M[t_3]$

$r1 := r1 - r2$

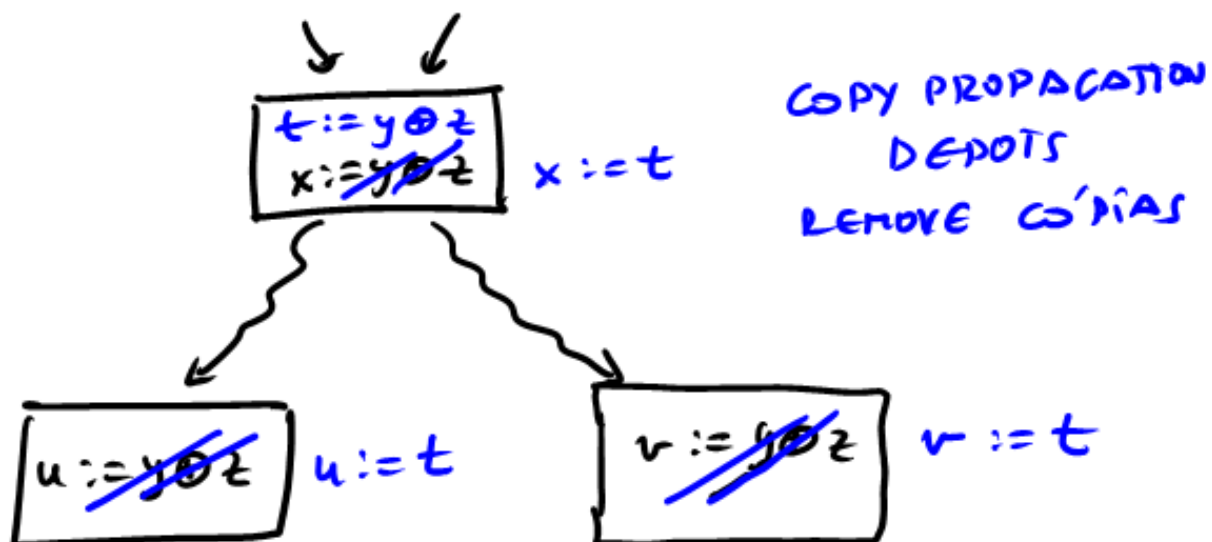
QUESTÃO 2



(b) NÃO FORAM SOLICITADAS TODAS AS ITERAÇÕES, SOMENTE O RESULTADO FINAL, QUE PODE SER OBTIDO DE FORMA "AD-HOC" DO CFG.

	in[n]	out[n]	início
1	—	a+b	out[B ₆] = ∅
2	a+b	a+b, c-a	in[B ₆] = gen[B ₆]
3	a+b, c-a	a+b, c-a	∀ B _i ≠ B ₆
4	a+b, c-a c+1	a+b, c-a	in[B ₆] =
5	a+b, c-a	—	U-kill[B _i]
6	b*d	—	

(c)



A OTIMIZAÇÃO É CHAMADA DE "CODE HOISTING". PERMITE REDUZIR O TAMANHO DO PROGRAMA, HABILITAR CODE MOTION PARA FORMA DE LOÇOS, REALIZAR EXECUÇÃO MAIS CEEU NO PIPELINE, ET....

QUESTÃO 3

(a) for each block n do $in[n] = \emptyset$;
while changes to any of in 's occur do
 for each block n do {
 $out[n] = \bigcup_{s \in succ[n]} in[s]$
 $in[n] = use[n] \cup (out[n] - def[n])$
 }

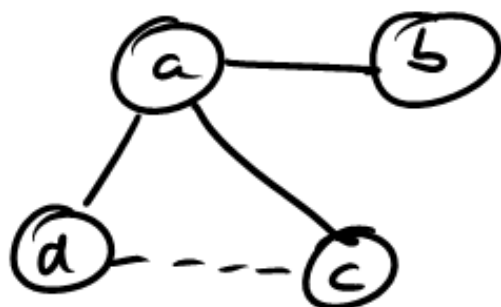
(b) ORDEM DOS BLOCOS É REVERSA
 $B_3, B_2, B_1, \text{ e } B_0$

				1		2
	use[n]	def[n]	in[n]	out[n]	in[n]	out[n]
0	—	a	—	a	—	a
1	—	b,d	a	a,d	a	a,d
2	—	c,d	a	a,d	a	a,d
3	a,d	—	a,d	—	a,d	—

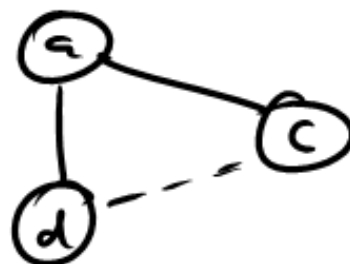
(C)

① PROPAGAR $out[h]$ PARA DENTRO DE CADA BLOCO n .

② CONSTRUIR GRAFO DE INTERFERÊNCIA



③ $DEGREE(b) = 1 < 2$
SIMPLIFY



④ $\text{DEGREE}(a) = 2, 2 \rightarrow \text{NAD SIMPLIFY}$

⑤ $\text{DEGREE}(abd) = 1 < 2 \rightarrow \text{COALESCING}$
POK
BRIGGS

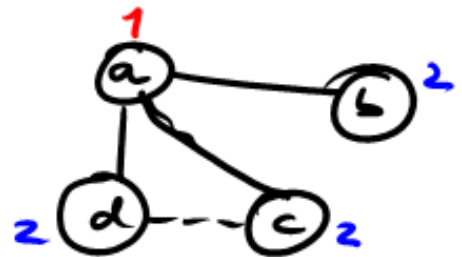


⑥ $\text{DEGREE}(a) = 1 < 2 \rightarrow \text{SIMPLIFY } a$

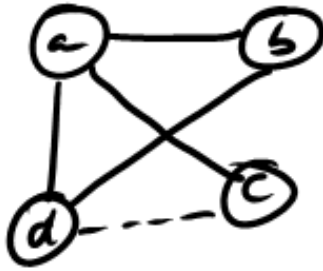


⑦ $\text{DEGREE}(abd) = 0 < 2 \rightarrow \text{SIMPLIFY } abd$

⑧ POP (SELECT ALL) :



(d) TROCA DE INSTRUÇÕES \rightarrow NOVO GRAFO



① $\text{DEGREE}(a) = \text{DEGREE}(b) = 2 > 2$
NÃO CONSEGUE SIMPLIFY

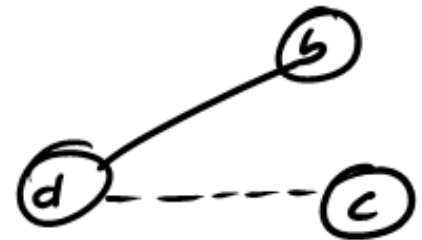
② $\text{DEGREE}(c \& d) = 2 > 2$
NÃO CONSEGUE COALESCING (BRIGGS)

③ $\left. \begin{array}{l} \text{a vizinho c \& d} \\ \text{DEGREE}(b) = 2 > 2 \end{array} \right\} \text{NÃO CONSEGUE COALESCING (GEORGE)}$

④ IDENTIFICAR SPILL ; $CUSTO(n) = \frac{USOS(n)}{degree(n)}$

$a : 2/3 = 0.6$
 $b : 2/2 = 1$
 $c : 2/1 = 2$
 $d : 3/2 = 1.5$

ESCOLHE-SE a.

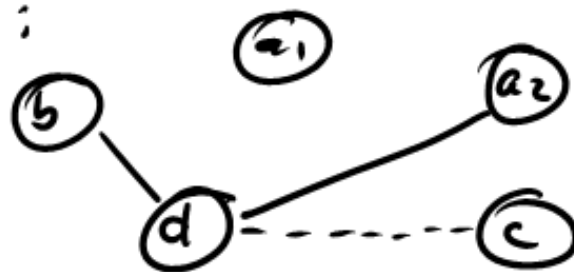


⑤ REESCREVENDO CÓDIGO

$B_0 : a_1 \leftarrow \dots$
 $\quad \quad M[a] \leftarrow a_1$

$B_3 : a_2 \leftarrow M[a]$
 $\quad \quad \dots \leftarrow a_2$
 $\quad \quad \dots \leftarrow d$

NOVO GRAFO:



⑥ RECONCANDID...

⑦ $\text{DEGREE}(a_1) = 0 < 2$

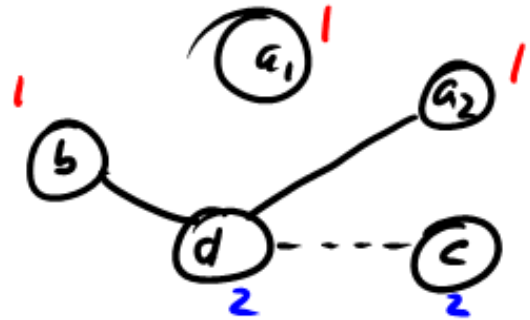
$\text{DEGREE}(a_2) = \text{DEGREE}(b) = 1 < 2$

$\Rightarrow \text{SIMPLIFY } a_1, a_2, b$

⑧ COMESCE cd , QUALQUER HEURÍSTICA

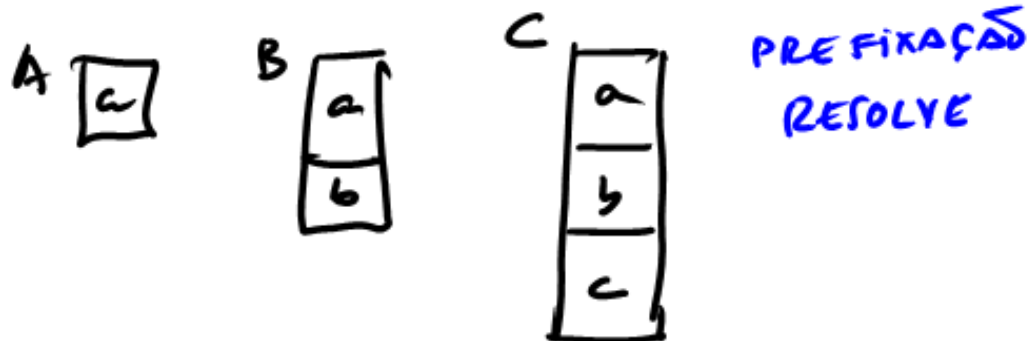
⑨ $\text{DEGREE}(cd) = 0 < 2 \Rightarrow \text{SIMPLIFY}$

⑩ POP(SELECT) :



QUESTÃO 4

- JAVA USA HERANÇA SIMPLES



- C++ USA HERANÇA MÚLTIPLA

