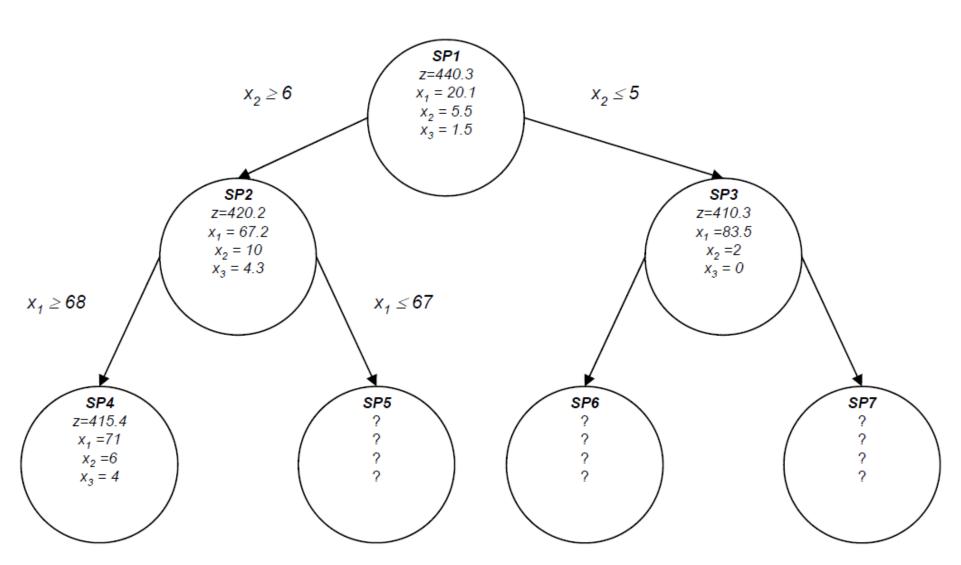
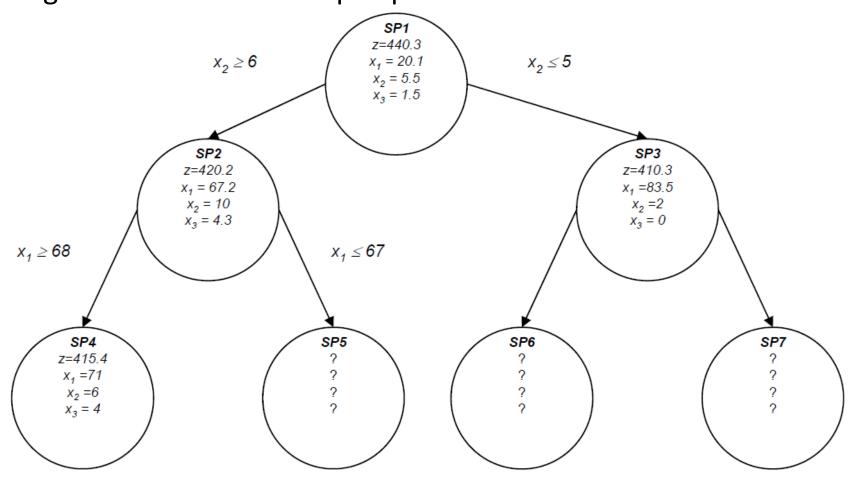
Considere um problema de problema de programação inteira que está a ser resolvido pelo método de partição e avaliação, tendo já sido explorados alguns nós da árvore de pesquisa.

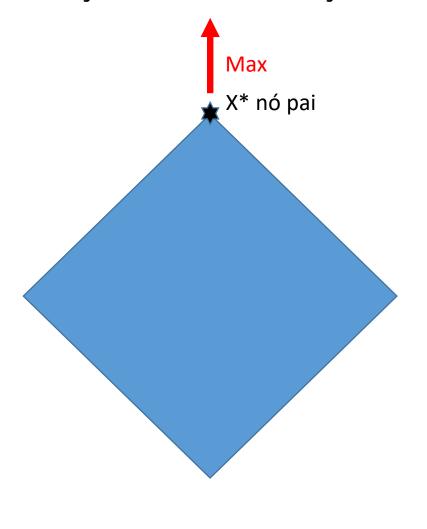


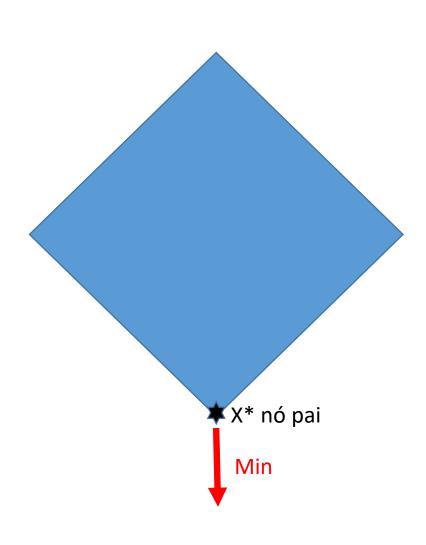
13.2 a) Trata-se de um problema de minimização ou de maximização? Explorados alguns nós da árvore de pesquisa.



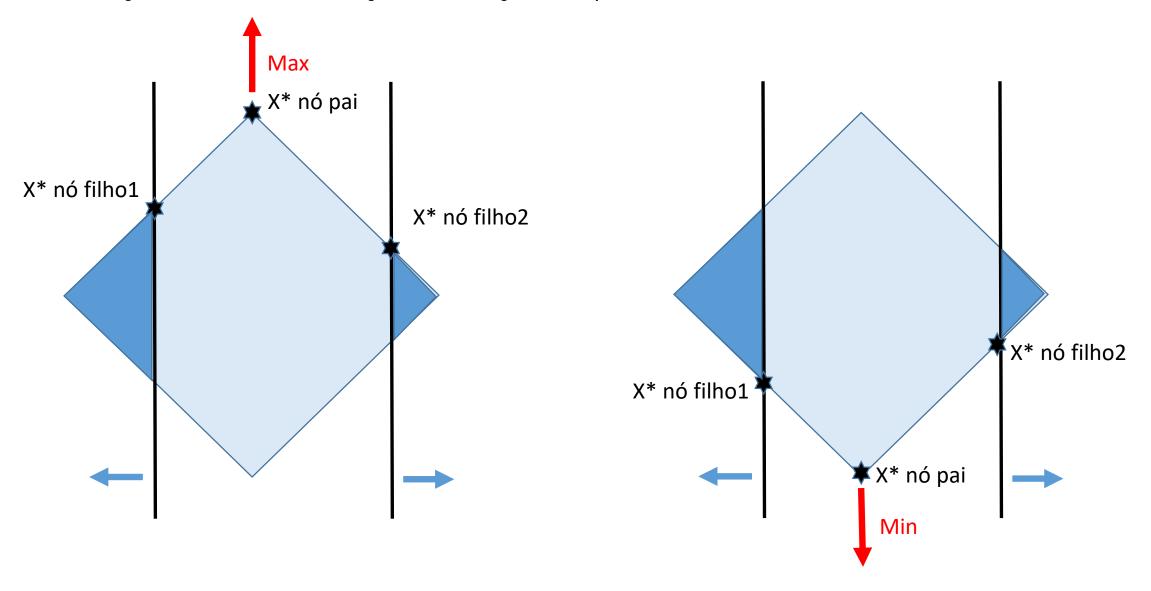
Pista: analisar a variação do valor da FO quando se adicionam restrições de partição

maximização ou minimização? Solução óptima do nó pai em ambos os casos:

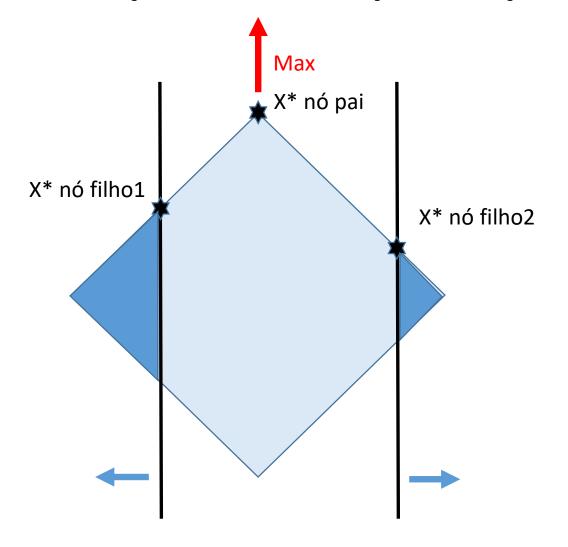




maximização ou minimização: soluções óptimas dos nós filhos em ambos os casos

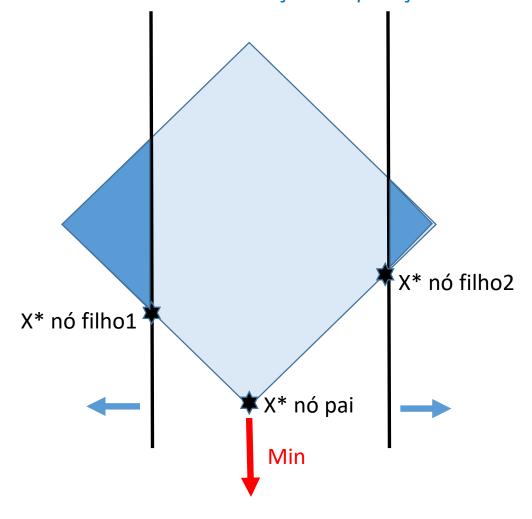


maximização ou minimização: soluções óptimas dos nós filhos em ambos os casos

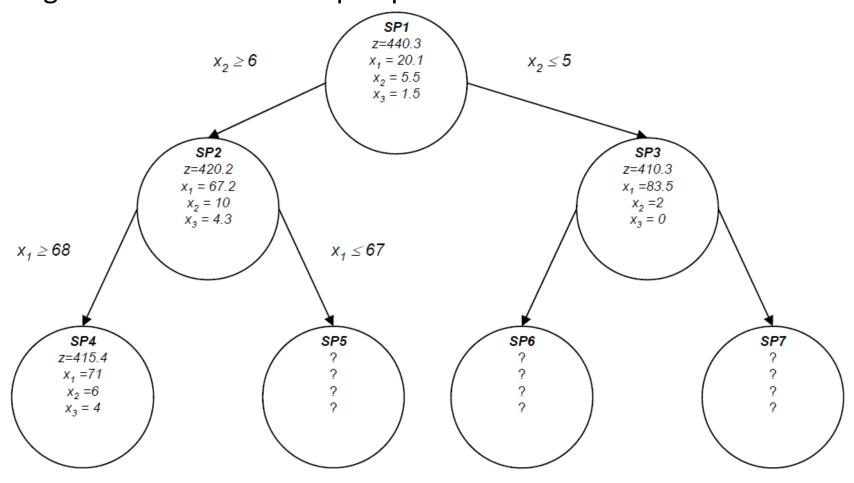


Maximização: o valor da FO diminui quando se adicionam restrições de partição

Minimização: o valor da FO aumenta quando se adicionam restrições de partição



13.2 a) Trata-se de um problema de minimização ou de maximização? Explorados alguns nós da árvore de pesquisa.

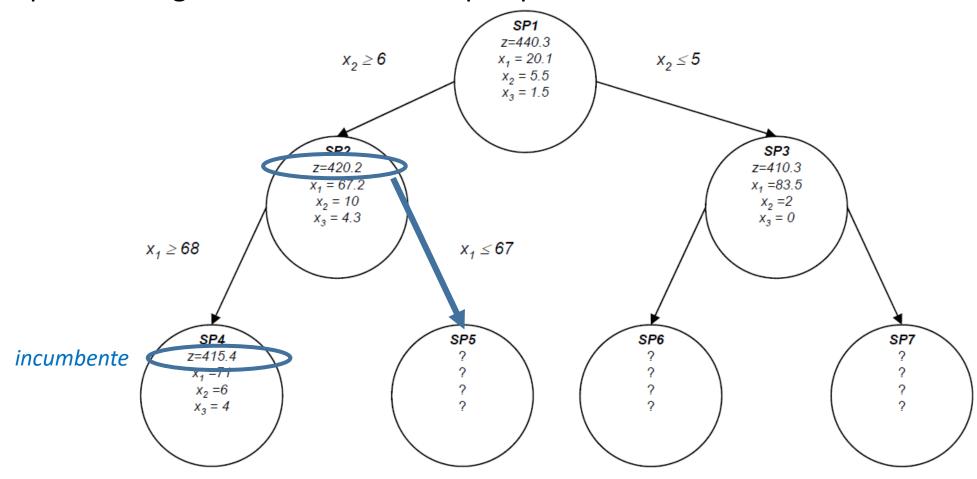


Maximização, Porquê?

pois com a adição das restrições de partição o valor da FO diminui

 $13.2\,b)$ Indique um intervalo no qual se encontra o valor da solução ótima inteira.

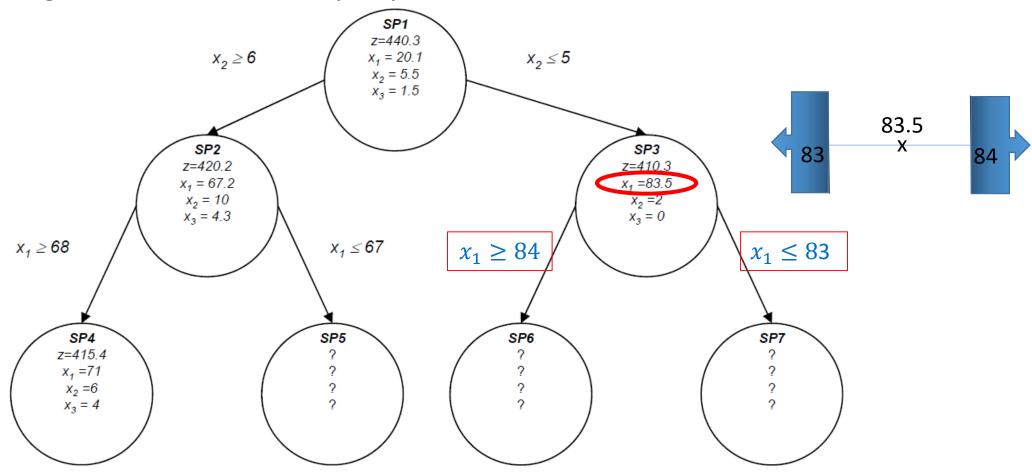
Explorados alguns nós da árvore de pesquisa.



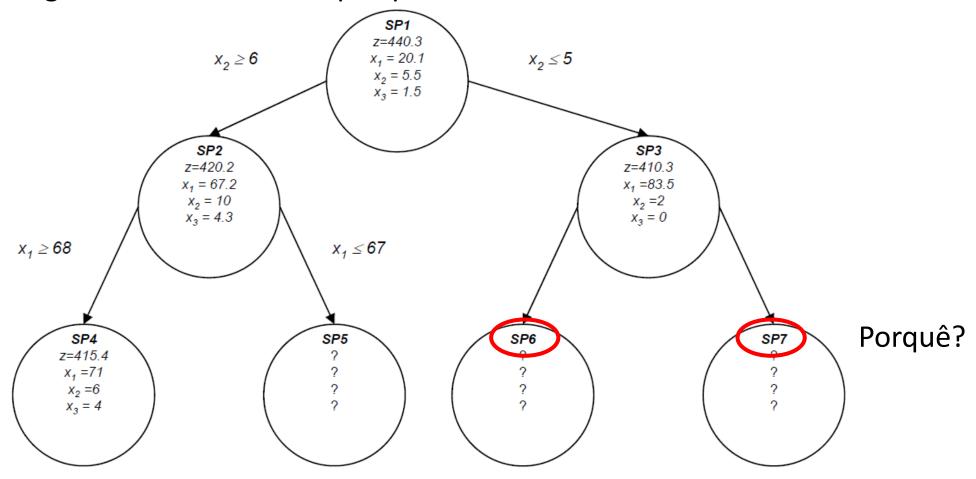
[415.4;420.2]

13.2 c) Restrições de partição que dão origem aos nodos 6 e 7.

Explorados alguns nós da árvore de pesquisa.



13.2 d) De entre os nodos 5, 6 e 7, quais os nodos que podem ser abandonados? Explorados alguns nós da árvore de pesquisa.

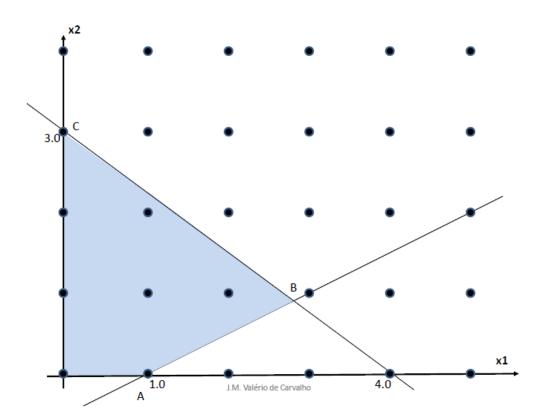


Pois como, com a adição das restrições, o valor da FO diminui, então Z_{SP6} e Z_{SP7} serão menores que 410.3 (valor de z que origina os descendentes SP6 e SP7) $410.3 \notin [415.4; 420.2]$

Considere o seguinte problema de programação inteira:

$$\max 1000x_1 + 1x_2$$
suj. a $3x_1 + 4x_2 \le 12$
 $x_1 - 2x_2 \le 1$
 $x_1, x_2 \ge 0$ e inteiros

Os vértices abaixo indicados têm as coordenadas A=(1,0), B=(2.8,0.9), C=(0,3), respetivamente.



a) Usando:

- a regra de pesquisa BFS (FIFO),
- escolhendo a variável fraccionária com menor índice para efectuar a partição e
- explorando em primeiro lugar o ramo correspondente à restrição do tipo ≤

resolva graficamente (*i.e.*, pode determinar a solução ótima de cada nó usando a informação dada acima, inspecionando o desenho ou calculando a interseção de retas, **não sendo necessário usar o método simplex**) o problema pelo método de partição e avaliação,

construindo uma árvore de pesquisa (justificando sucintamente todas as decisões tomadas) em que sejam indicados:

- em cada nó da árvore: o número de ordem de visita do nó, as coordenadas do ponto e o valor da função objetivo;
- em cada ramo da árvore: a restrição de partição.

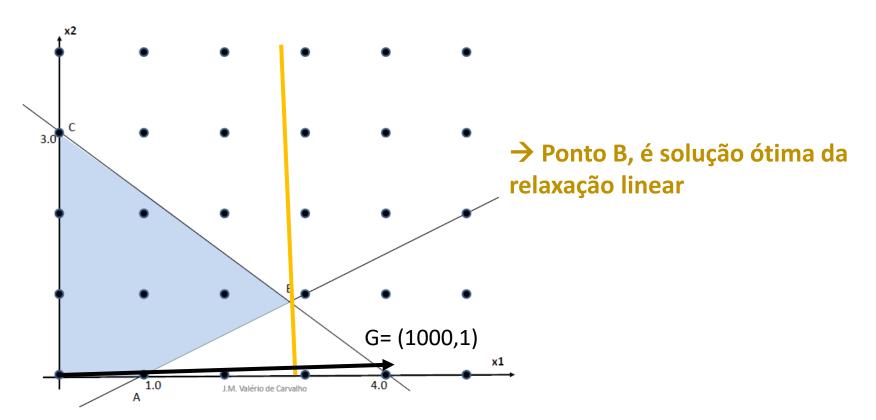
Considere o seguinte problema de programação inteira:

$$\max 1000x_1 + 1x_2$$

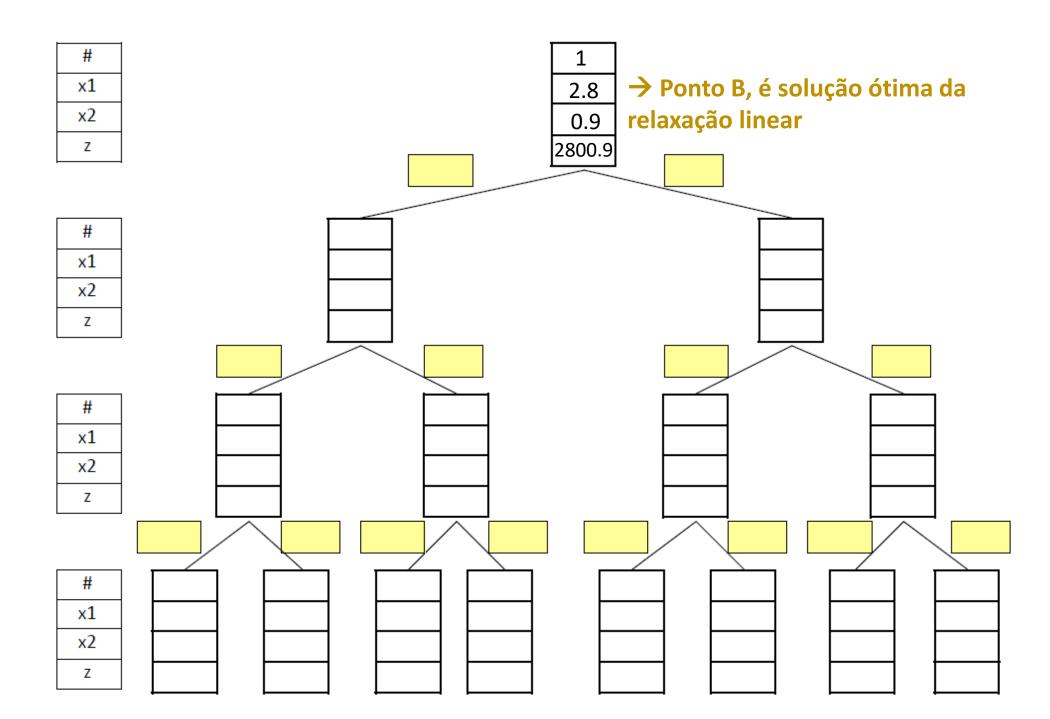
suj. a $3x_1 + 4x_2 \le 12$
 $x_1 - 2x_2 \le 1$
 $x_1, x_2 \ge 0$ e inteiros

Os vértices abaixo indicados têm as coordenadas A=(1,0), B=(2.8,0.9), C=(0,3), respetivamente.

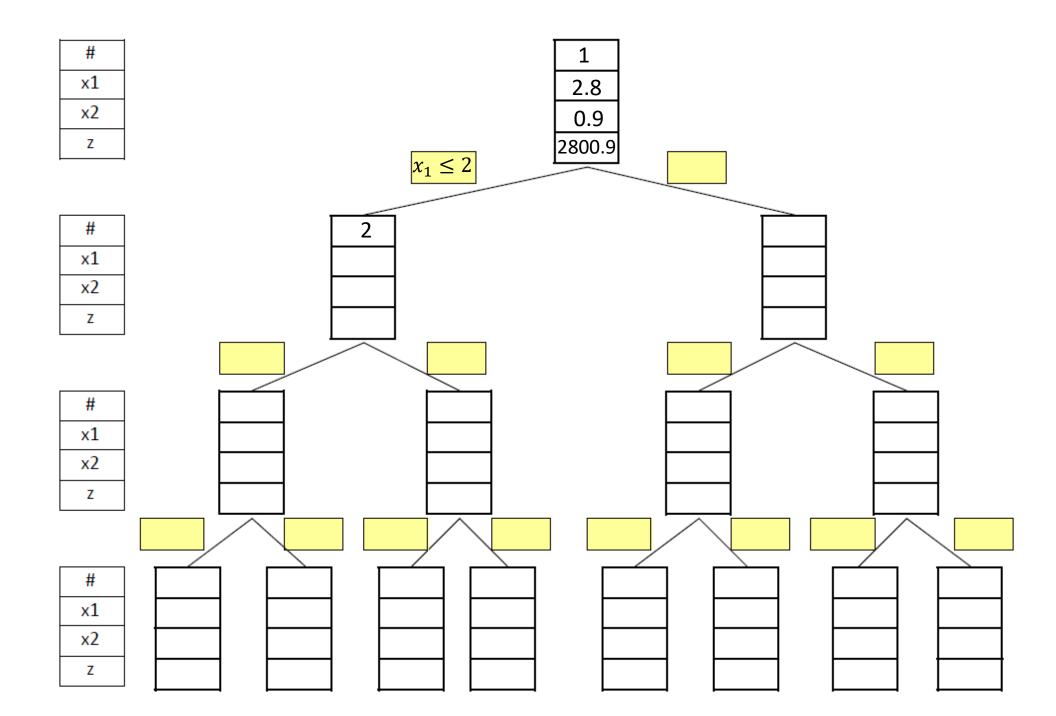
G= (1000,1) Logo reta da FO quase vertical

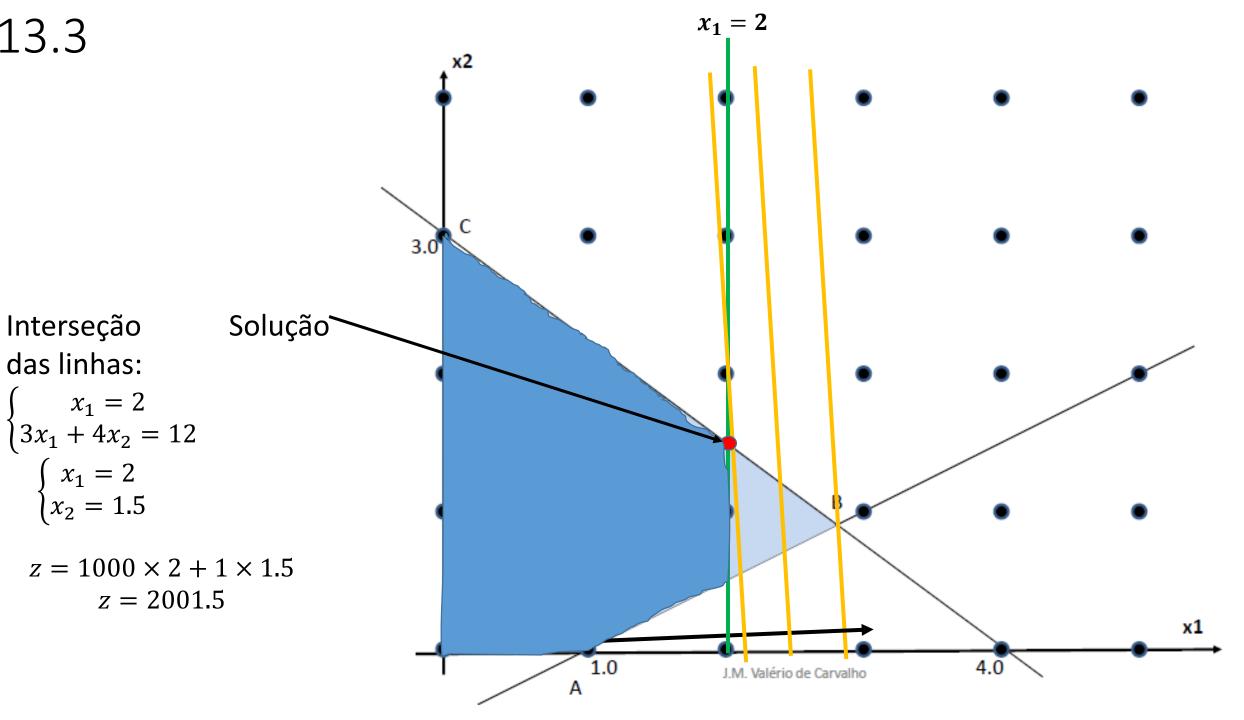


13.3 a)

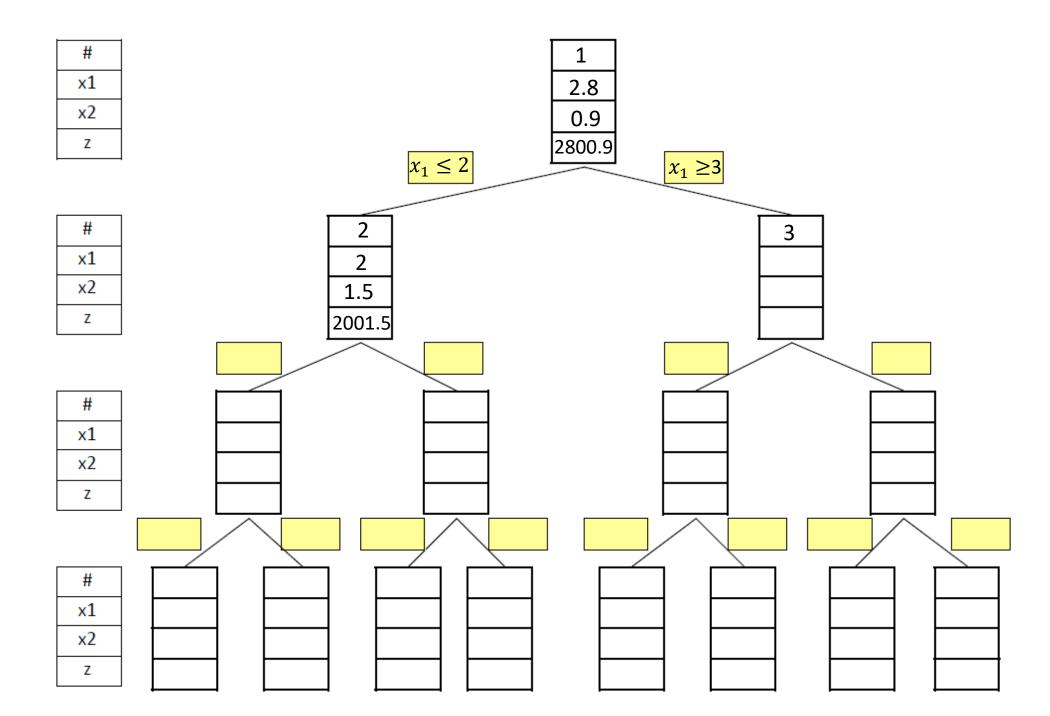


13.3 a)



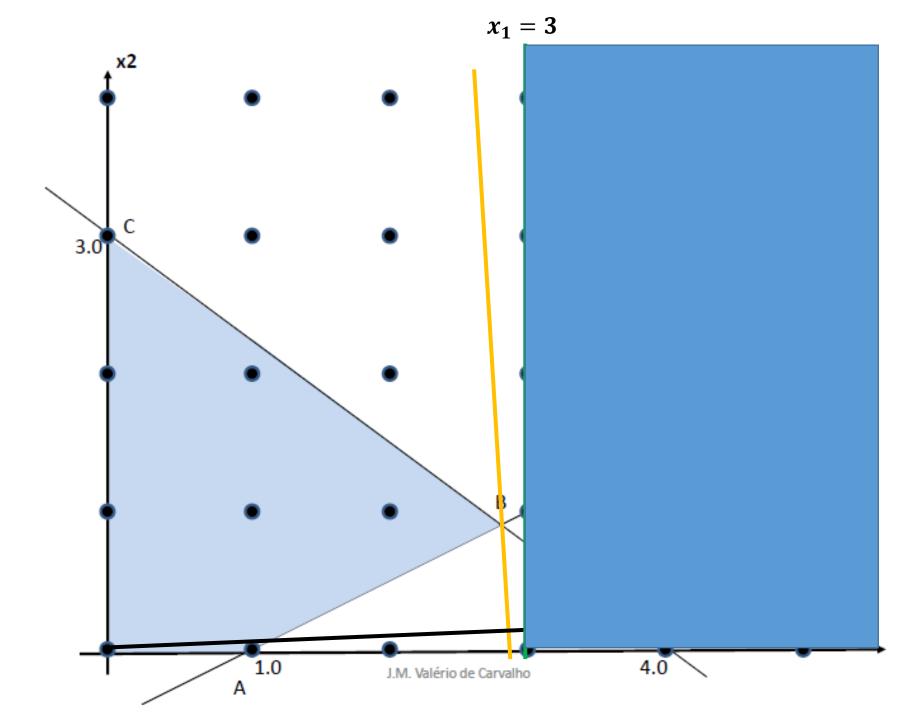


13.3 a)

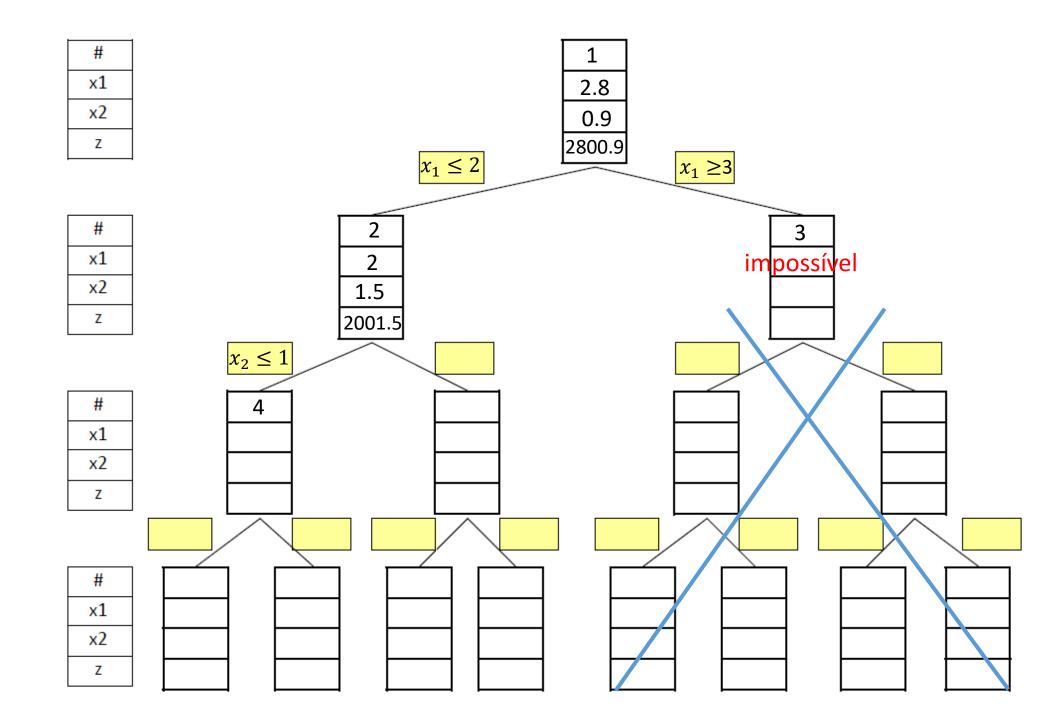


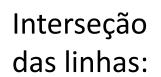
 $z = \emptyset$

Pois não há interseção da nova restrição com a região admissível de soluções



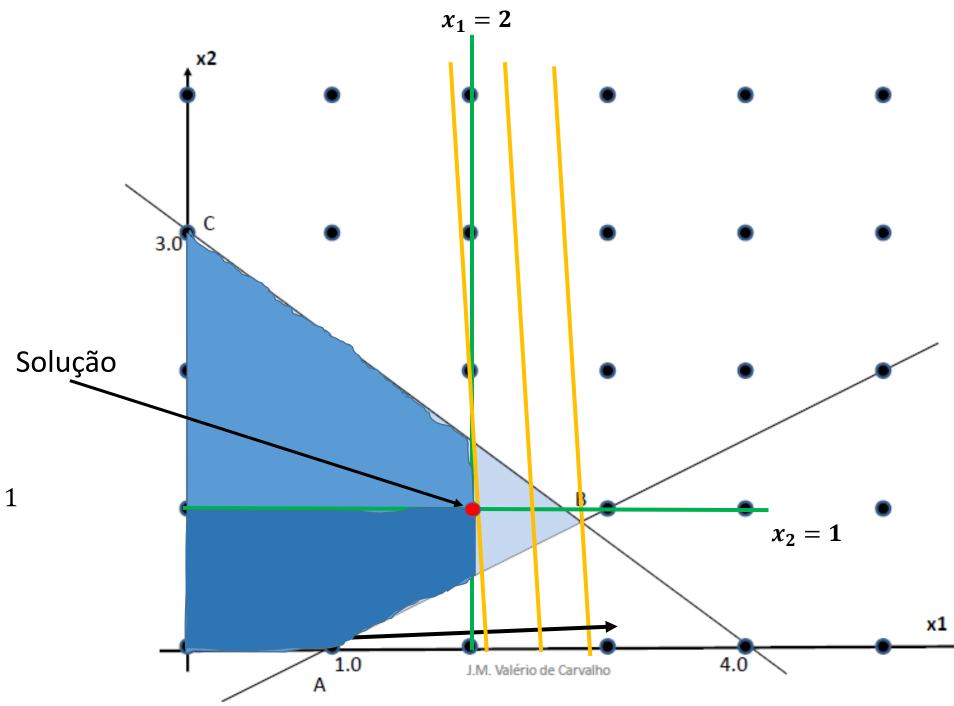
13.3 a)





$$\begin{cases} x_1 = 2 \\ x_2 = 1 \end{cases}$$

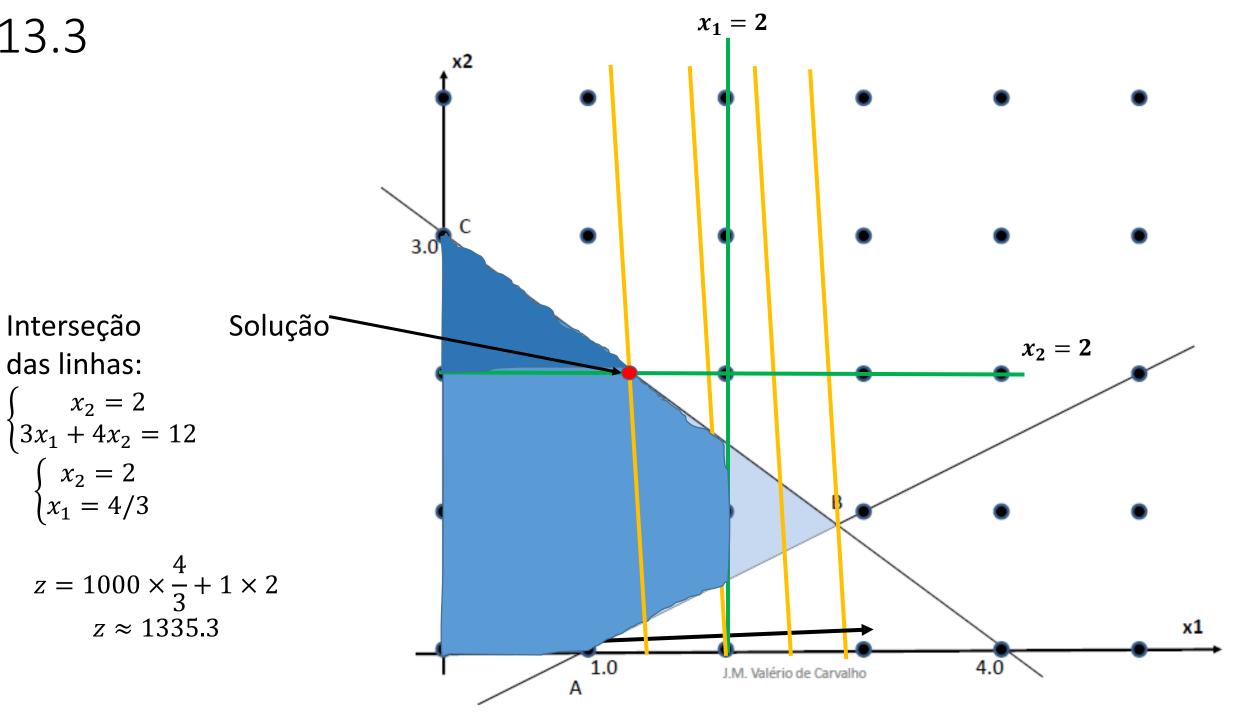
$$z = 1000 \times 2 + 1 \times 1$$
$$z = 2001$$



13.3 a) # 1 x1 2.8 x2 0.9 Z 2800.9 $x_1 \le 2$ $x_1 \ge 3$ # 3 x1 impossível x2 1.5 Z 2001.5 $x_2 \ge 2$ $x_2 \le 1$ # 4 х1 x2 Solução 2001 inteira incumbente # x1

x2

Z



13.3 a) Árvore totalmente pesquisada! х1 2.8 x2 0.9 Z 2800.9 $x_1 \leq 2$ $|x_1 \ge 3|$ # 3 x1 impossível x2 1.5 Solução não Z 2001.5 inteira e z < $x_2 \leq \overline{1}$ $x_2 \ge 2$ que o da # 4 incumbente 4/3 x1 x2 Solução Abandonar 1335,3 2001 inteira incumbente # x1 x2

Z