

PC  
WONATIVE

# Algorytmu Simpleks

Polecenie: Następujące zadanie rozwiązać metodą Simpleks.

Dane:

$$\begin{aligned}2x_1 - x_4 &\rightarrow \min \\x_1 + x_2 + 5x_3 &\leq 20 \\x_2 + 2x_4 &\leq 5\end{aligned}$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0$$

Przekształcenie danych:

$$\begin{aligned}2x_1 - x_4 &\rightarrow \min \\x_1 + x_2 + 5x_3 + x_5 &= 20 \\x_2 + 2x_4 + x_6 &= 5\end{aligned}$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \geq 0$$

Mać 'en na podst. przekształconych danych

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 5 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

← musi istnieć podmacierz  $I^{(2)}$ , której przyjmujemy jako bazę B w alg. Simpleks.

Konczymy jeśli wszystkie  $\Delta < 0$ .

Iteracja 1.

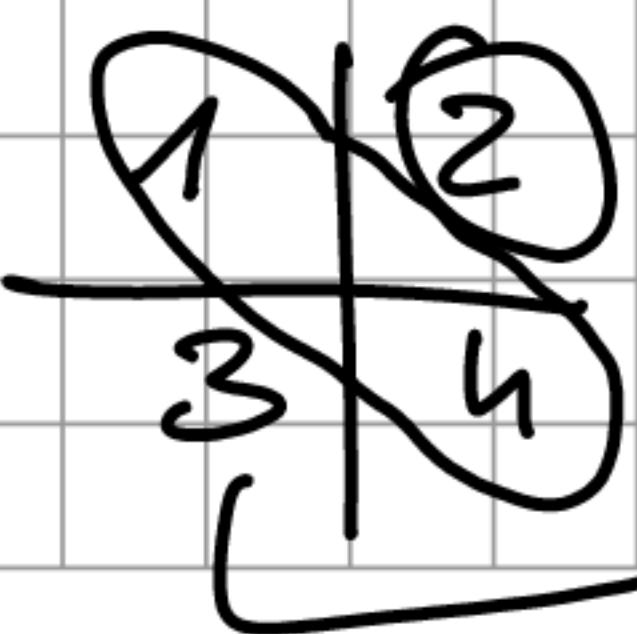
		2	0	0	-1	0	0
$N_B$	$C_B$	$Z_0$	$Z_1$	$Z_2$	$Z_3$	$Z_4$	$Z_5$
$X_1$	2	20	1	1	5	0	10
$X_6$	0	5	0	1	0	2	0
$\Delta_j = C_B \cdot Z_j - g_j$		40	0	2	10	1	2

$C_B$  - wartość wierszów do bazy.

Iterując, az  $\Delta_j \leq 0$ . Standardzając  $X_a = Z_6$

		2	0	0	-1	0	0
$N_B$	$C_B$	$Z_0$	$Z_1$	$Z_2$	$Z_3$	$Z_4$	$Z_5$
$X_3$	0	4	0,2	0,2	1	0	0,2
$X_6$	0	5	0	1	0	2	0
$\Delta_j = C_B \cdot Z_j - g_j$		0	-2	0	0	1	0

NOWA WARTOŚĆ:  $3 - \frac{1 \cdot 4}{2}$



	2	0	0	-1	0	0		
$N_B$	$C_B$	$Z_0$	$Z_1$	$Z_2$	$Z_3$	$Z_4$	$Z_5$	$Z_6$
$X_3$	0	4	0,2	0,2	1	0	0,2	0
$X_4$	-1	2,5	0	0,5	0	1	0	0,5
$\Delta j = C_B \cdot Z_j - G_j$	-2,5	-2	-0,5	0	0	0	-0,5	

# Algorytm dualny Sympieles

Polecenie: Rozwiązać za pomocą dualnego algorytmu Sympieles oraz wyznaczyć rozwiązanie dualnego.

Dane:

$$\begin{aligned} 2x_1 + 3x_2 &\rightarrow \min \\ x_1 + x_2 &\geq 2 \\ 3x_1 + 2x_2 &\geq 7 \\ 2x_1 + x_2 &\geq 4 \\ x_1, x_2 &\geq 0 \end{aligned}$$

Przedstarcie:

$$\begin{aligned} 2x_1 + 3x_2 &\rightarrow \min \\ x_1 + x_2 - x_3 &= 2 \\ 3x_1 + 2x_2 - x_4 &= 7 \\ 2x_1 + x_2 - x_5 &= 4 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 &\geq 0 \end{aligned}$$

Przystosowanie przedstawienia do algo. dualnego Sympieles.

$$\begin{aligned} -2x_1 - 3x_2 &\rightarrow \min \\ -x_1 - x_2 + x_3 &= -2 \\ -3x_1 - 2x_2 + x_4 &= -7 \\ 2x_1 - x_2 + x_5 &= -4 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 &\geq 0 \end{aligned}$$

Macier do zadania

$$A = \begin{bmatrix} -1 & -1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ -3 & -2 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ -2 & -1 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \quad \text{← } T^{(3)}$$

Koniec jeśli  $\Delta = A^T y - c \leq 0$

$$2 \quad 3 \quad 0 \quad 0 \quad 0$$

$$N_B \quad C_B \quad 2_0 \quad x_1 \quad x_2 \quad x_3 \quad x_u \quad x_5$$

$$x_3 \quad 0 \quad -2 \quad -1 \quad -1 \quad 1 \quad 0 \quad 0$$

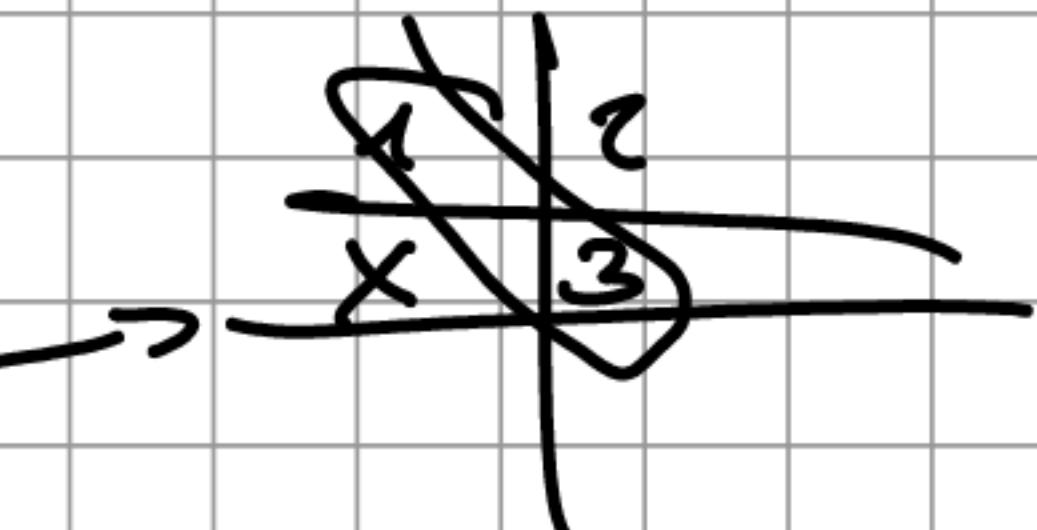
$$x_4 \quad 0 \quad -7 \quad -3 \quad -2 \quad 0 \quad 1 \quad 0$$

$$x_5 \quad 0 \quad -4 \quad -2 \quad -1 \quad 0 \quad 0 \quad 1$$

$$\nabla = C_B \cdot 2_0 - C_j \quad 0 \quad -2 \quad -3 \quad 0 \quad 0 \quad 0$$

$\triangleright$  vicijnre,  $C_B$  dodactue

$$x - \frac{1 \cdot 3}{2}$$



$$2 \quad 3 \quad 0 \quad 0 \quad 0$$

$$N_B \quad C_B \quad 2_0 \quad x_1 \quad x_2 \quad x_3 \quad x_u \quad x_5$$

$$x_3 \quad 0$$

$$x_4 \quad 2 \quad 2\frac{1}{3} \quad 1 \quad \frac{2}{3} \quad 0 \quad -\frac{1}{3} \quad 0$$

$$x_5 \quad 0 \quad 0$$

$$\nabla = C_B \cdot 2_0 - C_j$$

# Metoda podziału i oszacowań dla PLC

Polecenie: znaleźć rozwiązanie następującego

zadania PLC metodą podziału i oszacowań

Dane:

$$Z = 7x_1 + 8x_2 \rightarrow \max$$

ogr.

$$3x_1 + 4x_2 \leq 4$$

$$x_1, x_2 \geq 0 \quad x_1, x_2 - \text{int}$$

Rozwiązywanie graficznie:

Wierzchołek dendrytu:

$$S_0 = \begin{cases} 3x_1 + 4x_2 \leq 4 \\ x_1, x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 - \text{int} \end{cases}$$

$$\begin{array}{l} Z_0^g = \infty \\ \textcircled{30} \quad Z_0^d = -\infty \end{array}$$

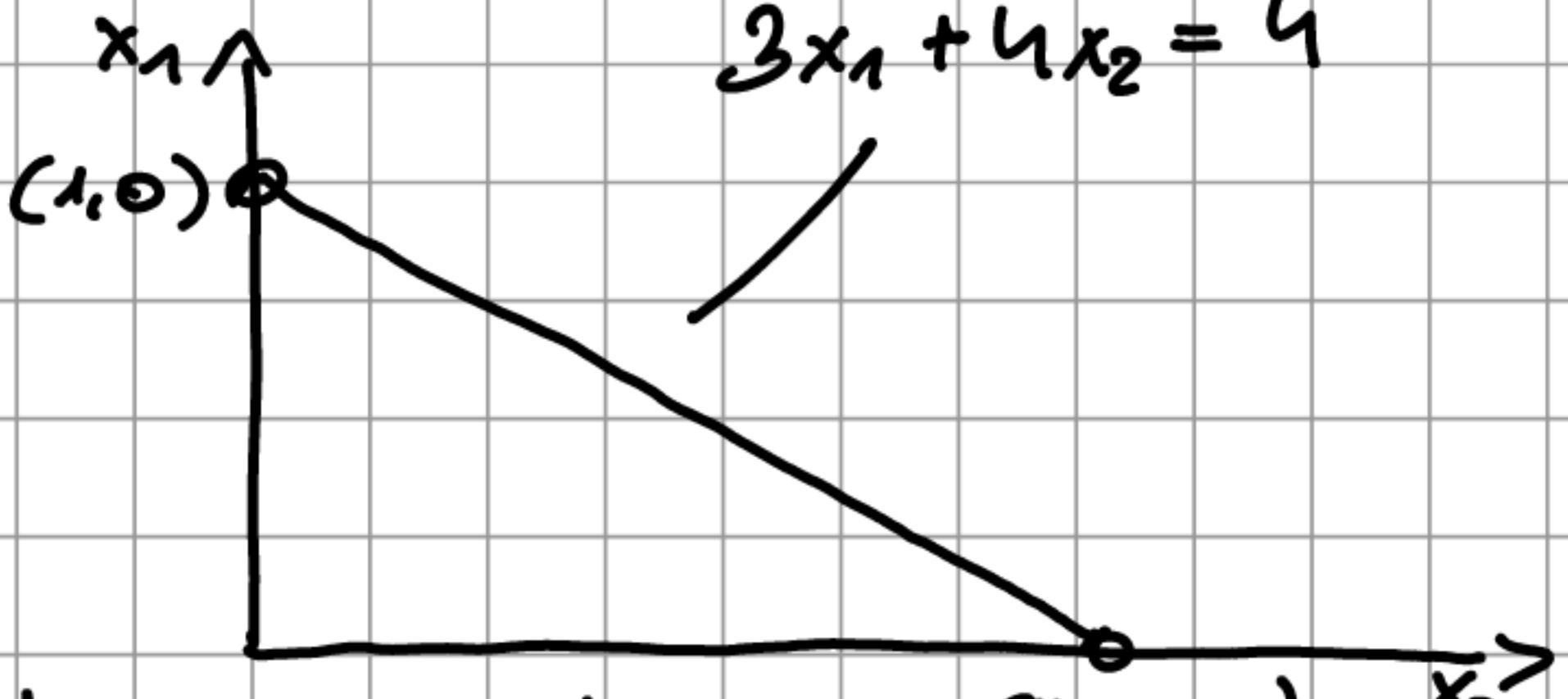
Nie ma podstaw do zamknięcia, a  
więc następuje podział.

$$Z = 7x_1 + 8x_2 \rightarrow \max$$

ogr.

$$3x_1 + 4x_2 \leq 4$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$



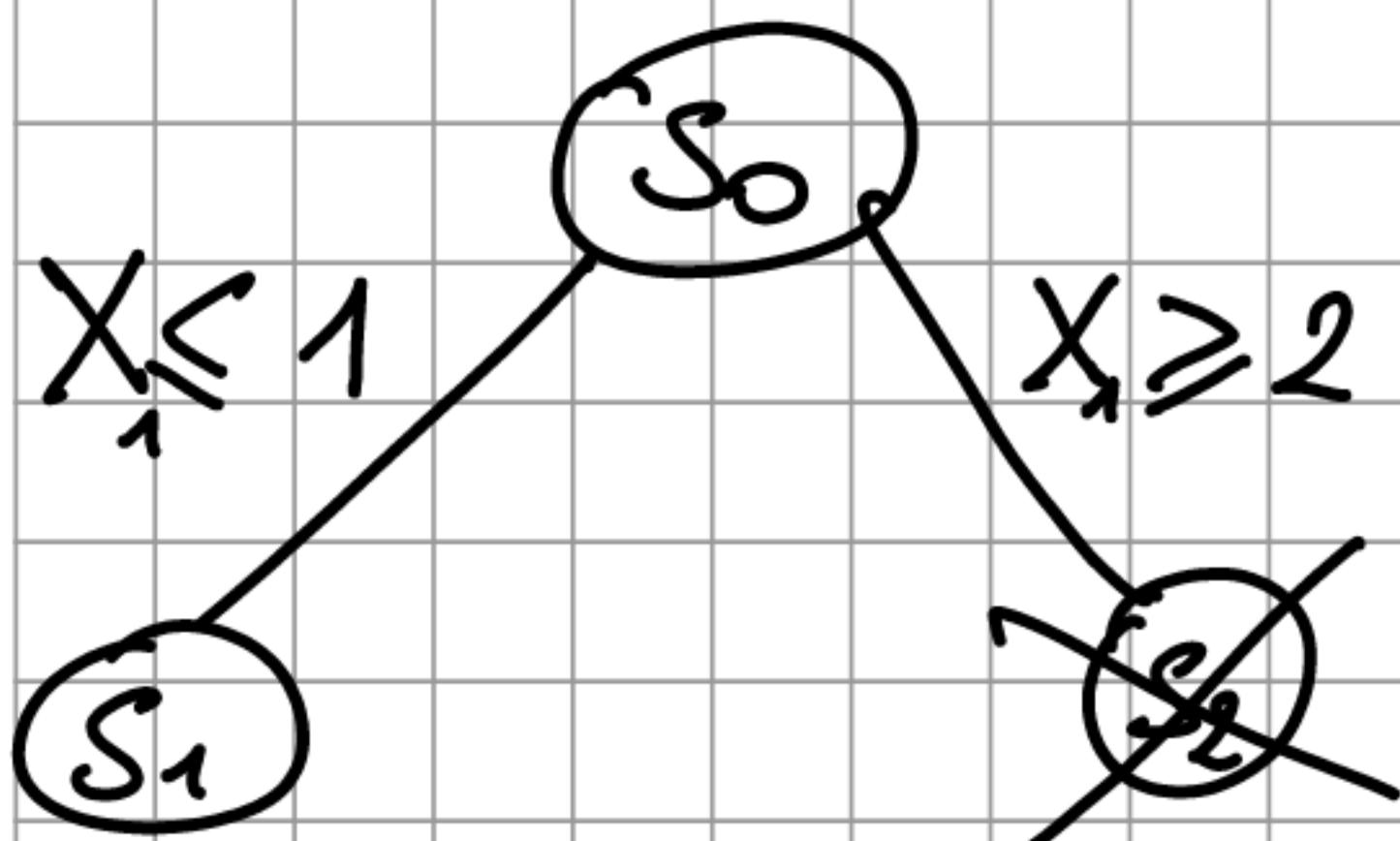
Ponieważ rozwiązań nie jest całkowitoliczbowe, używając nowe ograniczenie od góry.

$$[(7,8) | (\frac{4}{3}, 0)] = 9$$

$$\begin{cases} Z^g = 9 \\ Z^d = -\infty \end{cases}$$

Nie jest całkowitoliczbowe, a więc nie zamknięty.

$$\lfloor \frac{4}{3} \rfloor = 1, \lceil \frac{4}{3} \rceil = 2$$



Wierzchołek  $S_2$  zostaje zamknity, bo jest pusty.

$$Z = 7x_1 + 8x_2 \rightarrow \max$$

ogr.

$$3x_1 + 4x_2 \leq 4$$

$$x_1 \geq 2$$

$$x_1, x_2 \geq 0, x_1, x_2 - \text{int}$$

Rozpatrujemy  $S_1$ .

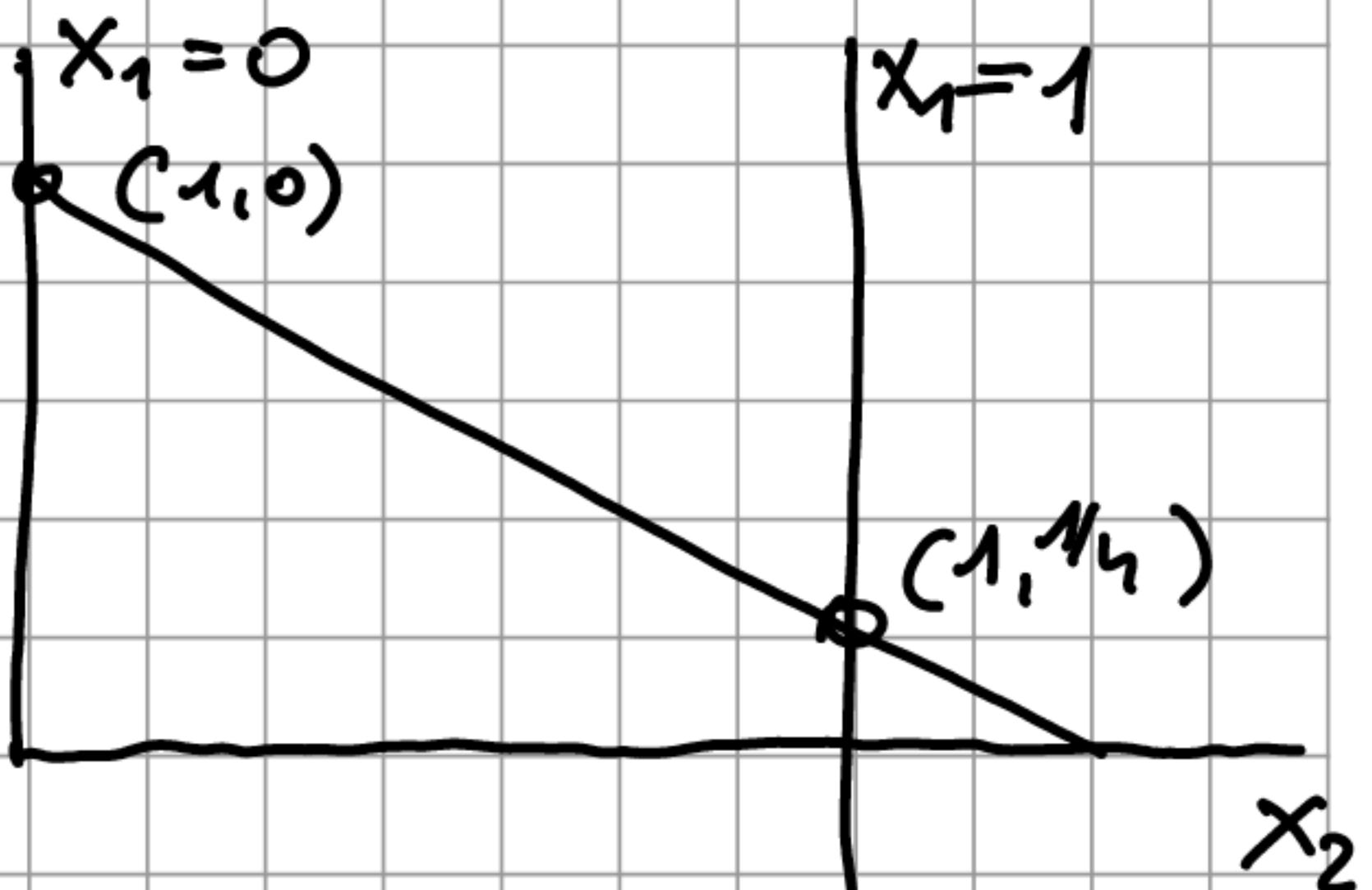
$$Z = 7x_1 + 3x_2 \rightarrow \max$$

ogr.

$$3x_1 + 4x_2 \leq 4$$

$$x_1 \leq 1$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

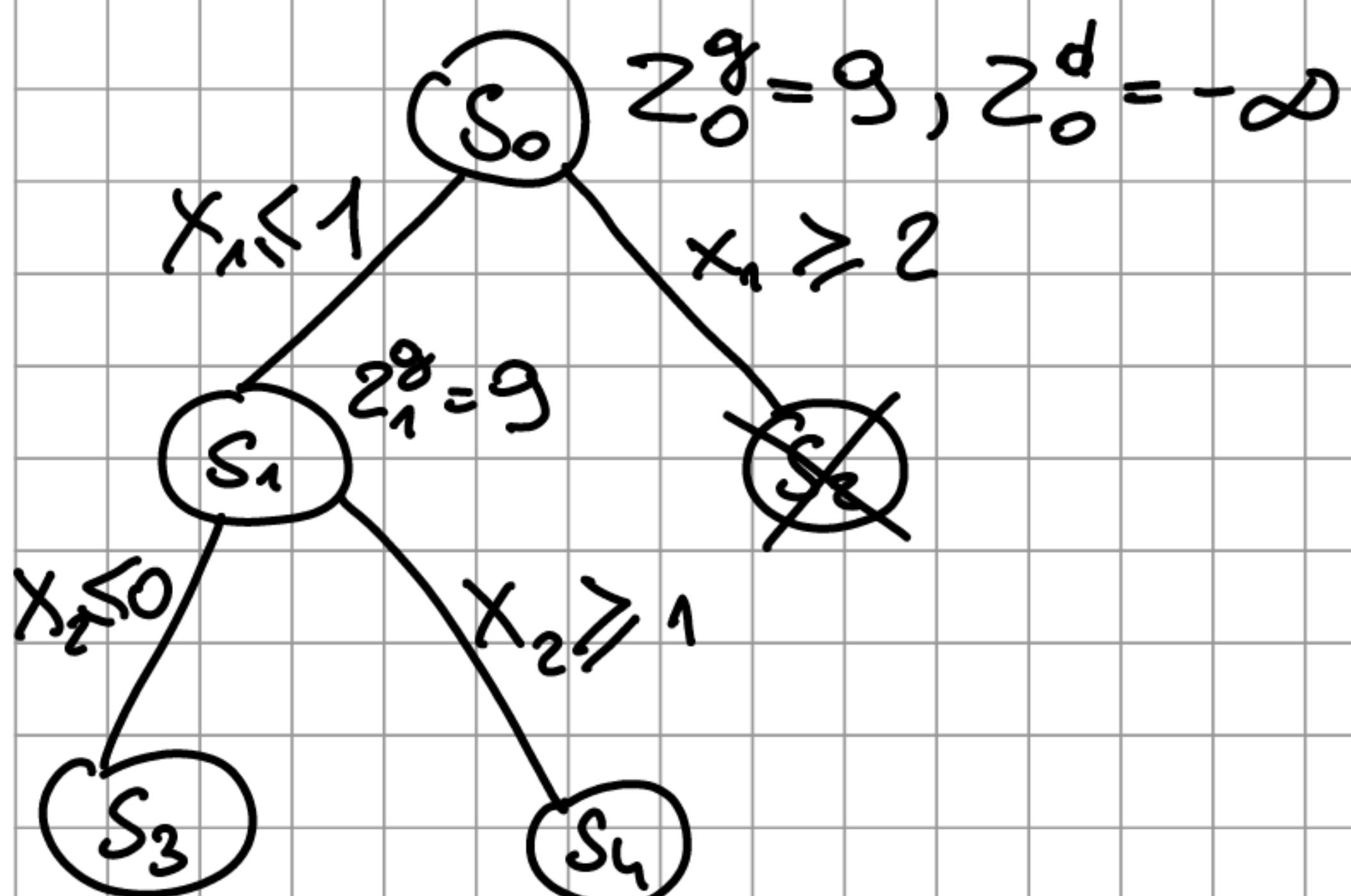


Ograniczenie górnego bez zmian:

$$\lfloor (7, 8) | (1, 1/4) \rfloor = 9$$

$(1, 1/4)$  nie jest całkowite, a więc podzielić

na  $\lfloor 1/4 \rfloor$  oraz  $\lceil 1/4 \rceil$ .



Dla  $S_4$ :

$$Z = 7x_1 + 8x_2 \rightarrow \max$$

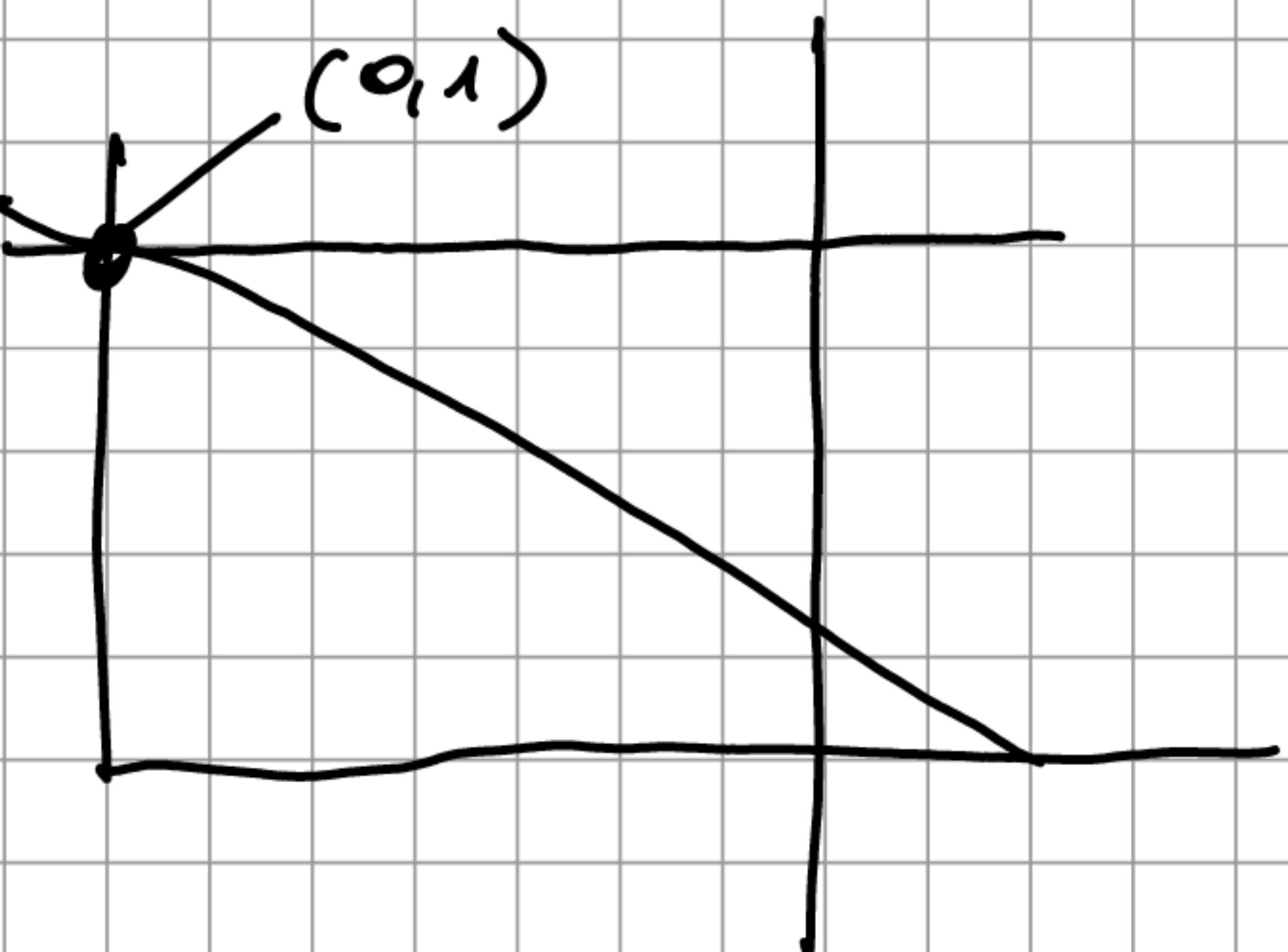
Ogr:

$$3x_1 + 4x_2 \leq 4$$

$$x_1 \leq 1$$

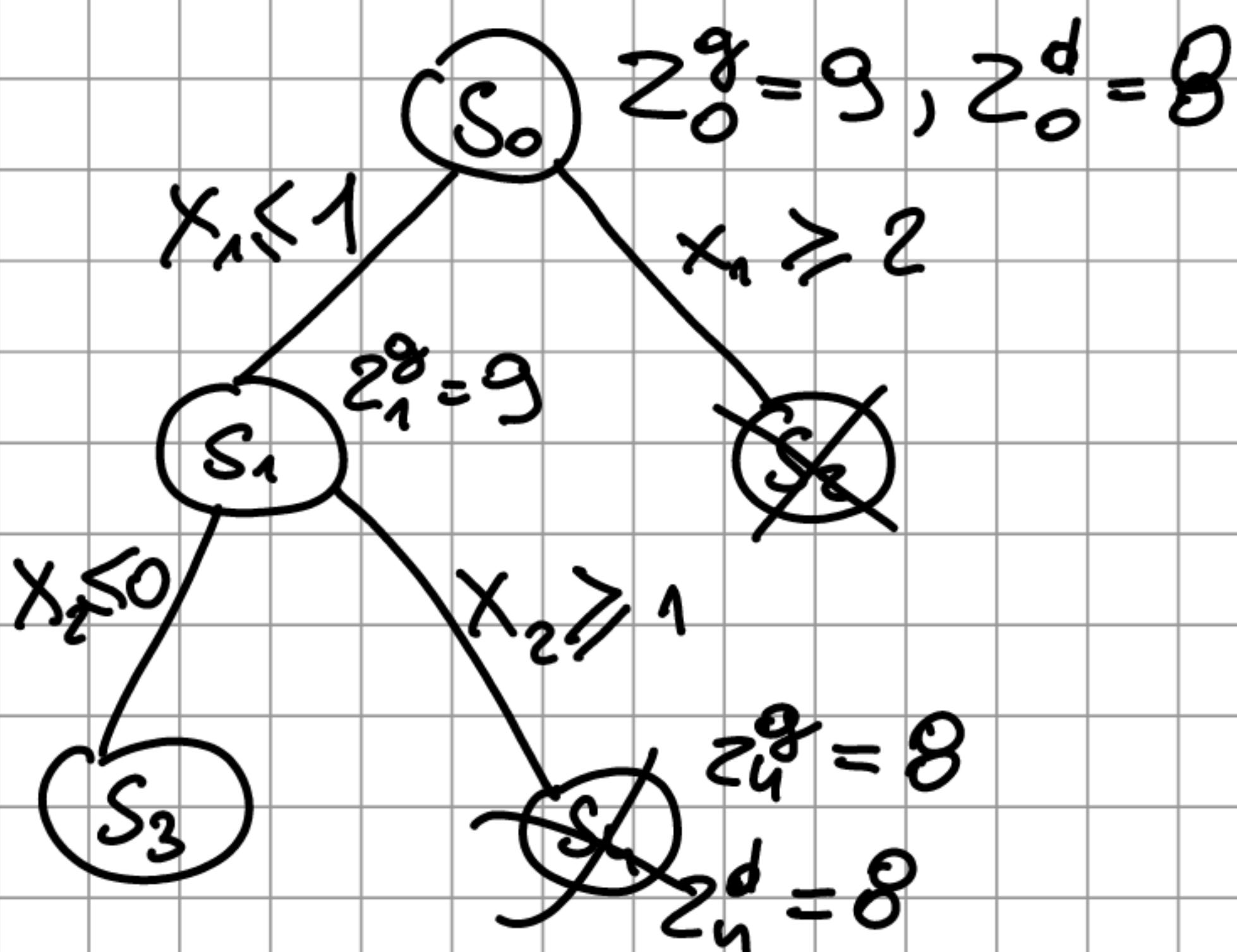
$$x_2 \geq 1$$

$$x_1 \geq 0$$



$$\text{Szacowanie: } L(7,8) | (0,1) ] = 8$$

$$\alpha \text{ wtedy } Z_0^d = 8$$



Dla  $S_3$ :

$$Z = 7x_1 + 8x_2 \rightarrow \max$$

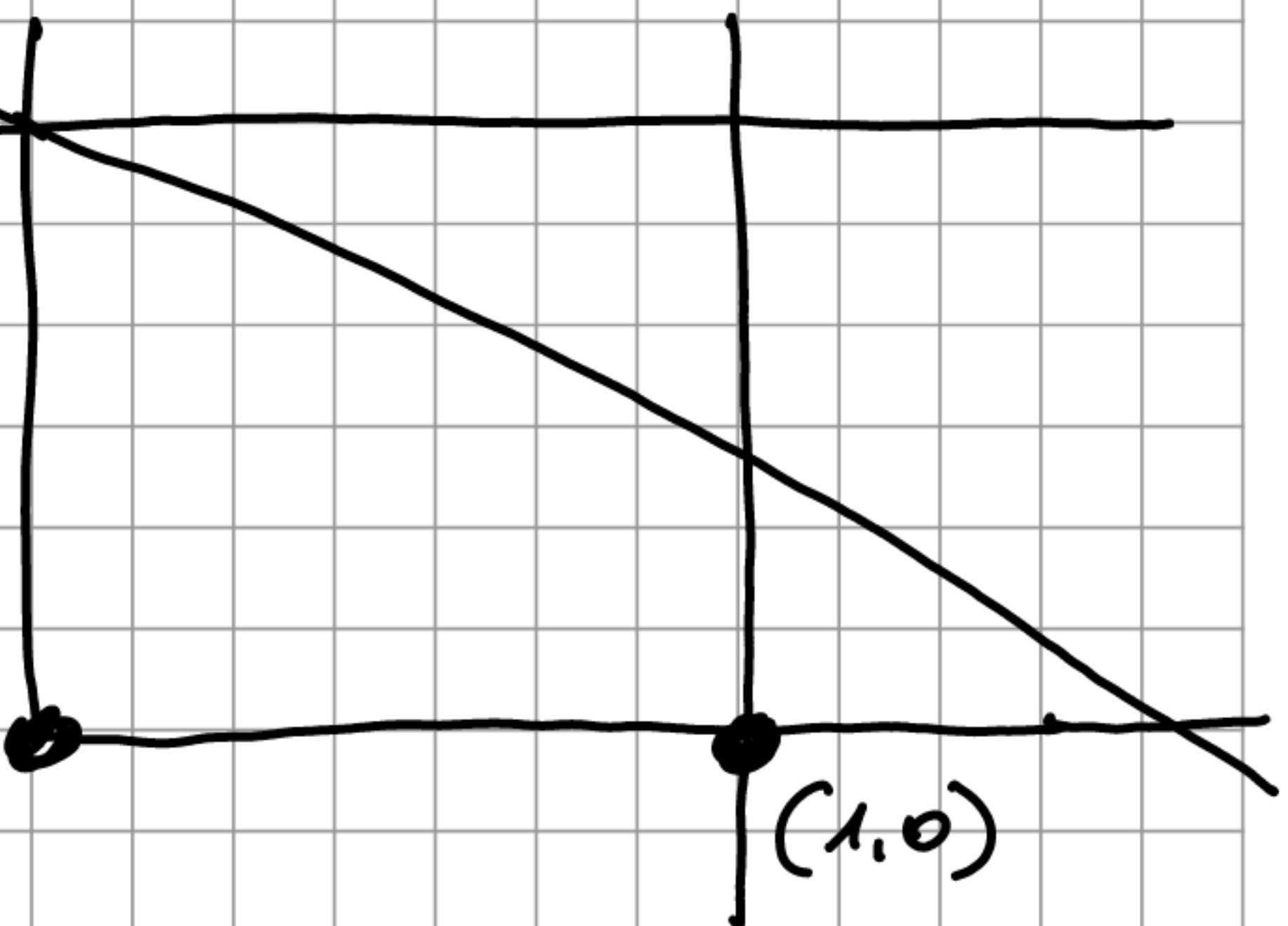
Ogr:

$$3x_1 + 4x_2 \leq 4$$

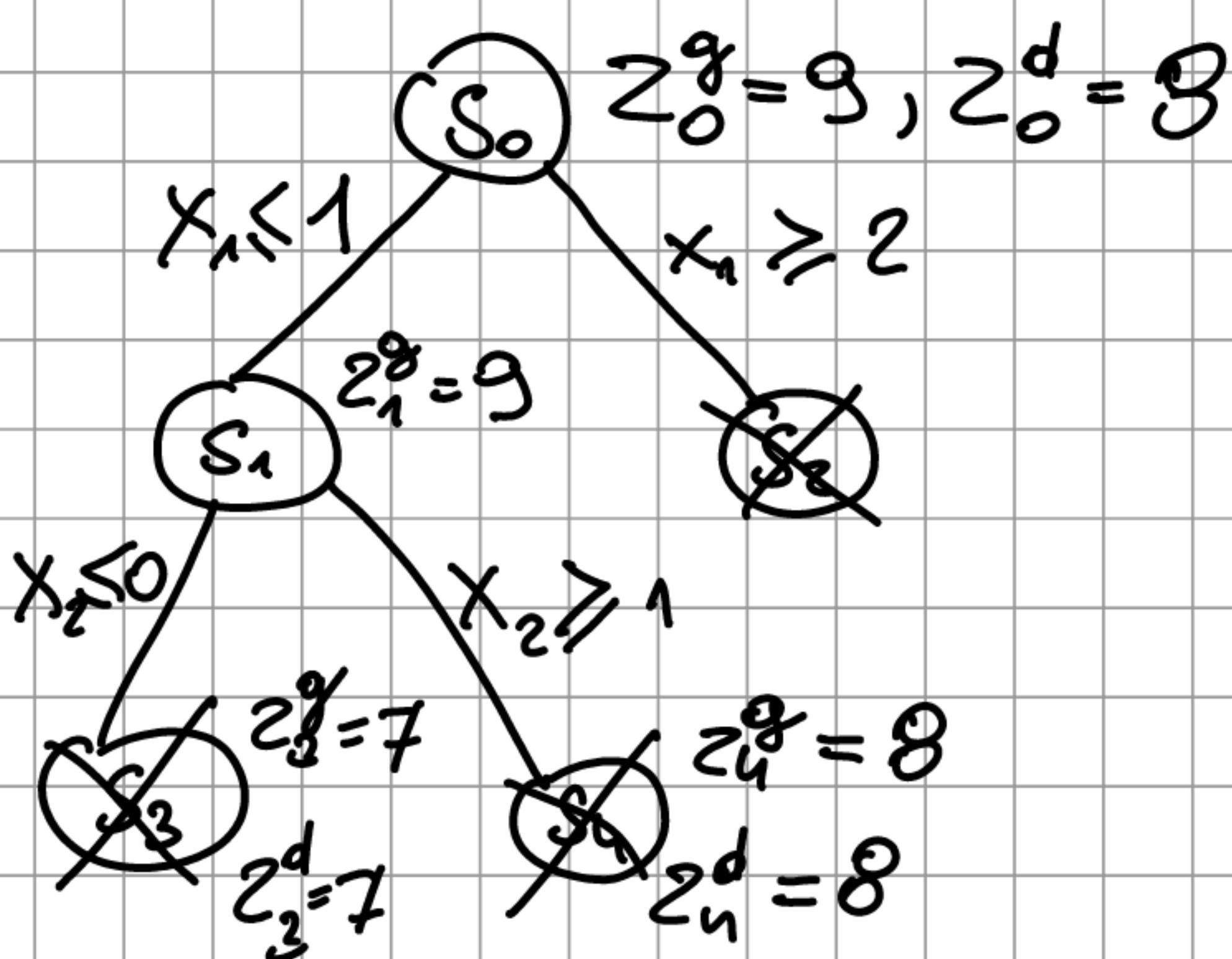
$$x_1 \leq 1$$

$$x_2 \leq 0$$

$$x_1 \geq 0$$



$$\text{Pozacowanie } L(7,8) | (1,0) = 7$$



Nie mamy już optymalnych wierzchołków.

Optymalne jest  $S_4$ .  $(0,1)$ .

# Metoda przeglądu pośredniego dla zadania PLB

Polecenie: Znaleźć rozwiązanie PLB metodą przeglądu pośredniego.

$$Z = -4x_2 - 5x_3 - 7x_4 \rightarrow \max$$

ogr.

$$x_1 - 2x_2 - 3x_3 + 3x_4 \leq 5$$

$$2x_1 - 3x_2 + x_3 - 2x_4 \leq -1$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0$$

Wyznaczamy  $S_0$

$$Z_0^g = \infty, Z_0^d = -\infty$$

$$W_0 = \emptyset, F_0 = \{1, 2, 3, 4\}, N_0^+ = \emptyset, N_0^- = \emptyset, Q_0 = \{2\}$$

$$Z = -4x_2 - 5x_3 - 7x_4 \rightarrow \max$$

Ogr.

$x_1, x_2, x_3, x_4$  - bin

$$\text{Optymalne: } x^0(0) = (0, 0, 0, 0)$$

z ograniczeniem w nieosiągalnym nie jest spełnione,  $Z_0^g = 0$

$Q_0 \neq \emptyset$ , a więc obliczamy  $t$ , aby zobaczyć czy zamykamy.

$$t_1 = \sum \min \{0, Q_{1j}\} = \min \{0, 1\} + \min \{0, -2\} + \min \{0, -3\} + \\ + \min \{0, 3\} = -5$$

$$t_2 = -5$$

$$r_1 = 5 \text{ (prawa strona równania)}$$

$$r_2 = -1$$

Ponieważ  $t_1 \leq r_1 \wedge t_2 \leq r_2$ , nie zamykamy.

Ponieważ  $Q = \emptyset$  oraz  $Z_0^g > Z_0^d - \infty$  fody elim.

$$R_0 = \{j \in F_0 : a_{ij} < 0 \wedge i \in Q_0\} = \{2, 4\}$$

↑  
< Ujemne z lewej równań które mają znak z prawy. >

W - dane sprawdzone

F - dane nie sprawdzone

$N^+$  - ograniczenia w dół

$N^-$  - ograniczenia w góre

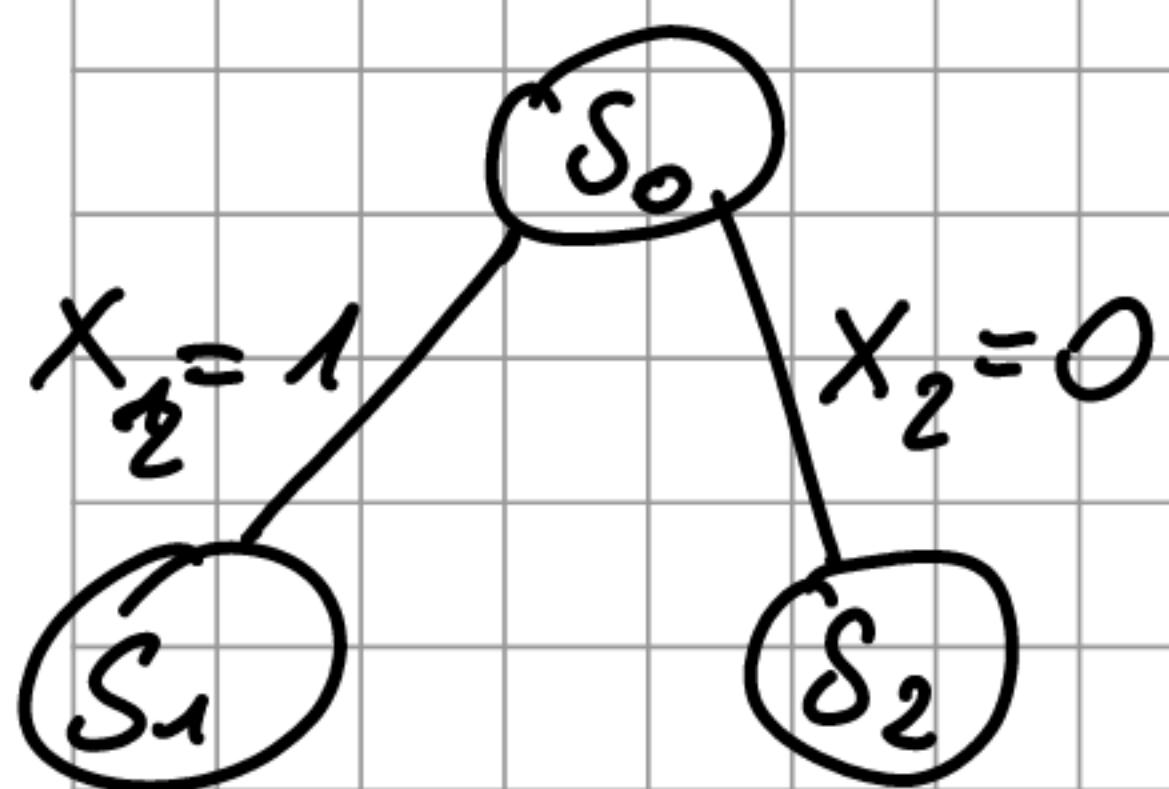
---

$$I_o(2) = \sum_{i=0}^2 \max\{0, -r_i + a_{i,2}\} = \max\{0, -5+2\} + \max\{0, 1-3\} = 0$$

$$I_o(4) = \sum_{i=1}^2 \max\{0, -r_i + a_{i,4}\} = \max\{0, -5+3\} + \max\{0, 1-2\} = 0$$

$$I_o(p) = \min I_o\{I_o(2), I_o(4)\} = \min\{0, 0\} = 0$$

Ponieważ  $I_o(2) = I_o(4)$ , wybieramy arbitralnie.



Dla  $S_1$ :

$$W_1 = \{2\} \quad F_1 = \{1, 3, 4\}$$

$$N_1^+ = \{2\} \quad N_1^- = \emptyset$$

Dla  $S_1$  ma postać:

$$Z = -5x_3 - 7x_4 - 4 \rightarrow \max$$

Ogr.

$$x_1 - 3x_3 + 3x_4 \leq 5 - (-2 \cdot 1) = 7$$

$$2x_1 + x_3 - 2x_4 \leq -1 - (-3 \cdot 1) = 2$$

$x_1, x_3, x_4$  - bin

Zadanie ostabione:

$$Z = -5x_3 - 7x_4 - 4 \rightarrow \max$$

Ogr.

$x_1, x_3, x_4$  - bin

Optymalny:

(0, 1, 0, 0)

$$Z_1^d = -4 \quad Z_1^g = -4$$

Zawykłamy  $S_1$

$$S_2 : W = \{2\} \quad F_2 = \{1, 3, 4\} \quad N_2^+ = \emptyset \quad N_2^- = \{2\}$$

$$Z = -5x_3 - 7x_4 \rightarrow \max$$

$$x_1 - 3x_3 + 3x_4 \leq 5$$

$$2x_1 + x_3 - 2x_4 \leq -1$$

$$x_1, x_3, x_4 - \text{Gin}$$

tall same

# Optymalizacja wieliniowa bez ograniczeń

Polecenie: Wyznaczyć minimum funkcji

•  $f(x) = 2x_1^2 - (x_2 - 1)^2$  stosując metody:

gradientowe:

- największego spadku
- Newtona

czegradientowe:

- Gaussa-Siedla
- Powella

Dla punktu start.

$$x^0 = (1, 1)$$

i dokładności

$$\epsilon = 0,01.$$

Niejawikowego spadku:

$$\nabla f(x) = \left( \frac{\partial f(x)}{\partial x_1}, \frac{\partial f(x)}{\partial x_2} \right) = (4x_1, -2(x_2 - 1))$$

Dla  $x_0 = (4, 0)$

Dokładności obliczeń:  $4 > \epsilon$

Nie osiągnięto wymaganej dokładności:

$$s^0 = -\nabla f(x^0) = -(4, 0) = (-4, 0)$$

Optymalna długość kroku  $f$ :

$$\min f(x^0 + ts^0) = \min f((1, 1) + t(-4, 0)) =$$

$$= \min f(1 + 4t, 1) = \min (32t^2 - 16t + 2)$$

Wyznaczamy  $t^*$  poprzez przyrównanie

pochodnej do 0.

$$\frac{df(x^0 + ts^0)}{dt} = 0 \rightarrow \frac{d(32t^2 - 16t + 2)}{dt} =$$

$$64t - 16 = 0 \Rightarrow t = 1/4$$

Wyznaczenie kolejnego przybliżenia

$$x^1 = x^0 + t^*, s^0 = (1, 1) + \frac{1}{4}(-4, 0) = (0, 1)$$

Bardanie gradientu dla wyniku koncowego.

$$\nabla f(x_1) = (4x_1^1, -2(x_2^1 - 1)) = (0, 0)$$

$0 < \varepsilon$ , a więc osiągnięto  
wymaganą dokładność.

# Metoda Newtona

$H(x)$  jest hesjanem  $f(x)$ .

$$H(x) = \begin{bmatrix} \frac{\partial^2 f}{\partial x_1^2} & \frac{\partial^2 f}{\partial x_1 \partial x_2} \\ \frac{\partial^2 f}{\partial x_2 \partial x_1} & \frac{\partial^2 f}{\partial x_2^2} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 4 & 0 \\ 0 & -2 \end{bmatrix}$$

Wyznaczamy kierunek minimalizacji:

$$S^0 = -H(x^0)^{-1} \quad \nabla f(x_0) = -\begin{bmatrix} 4 & 0 \\ 0 & -2 \end{bmatrix}^{-1} (4, 0)^T = (-1, 0)^T$$

Poszukiwanie kroku  $t$ :

$$\min_f((1, 1) + t(-1, 0)) = \underset{t}{\min} f(1-t, 1) =$$

$$\min (2t^2 - 4t + 2) \Rightarrow t^* = 1$$

Kolejne przybliżenie:

$$x_1 = x_0 + t^* S^0 = (1, 1) + 1(-1, 0) = (0, 1)$$

$$\nabla f(x_1) = (0, 0)$$

$0 < \varepsilon$ , a więc  $(0, 1)$  jest optymalne

## Metoda Gaussa-Seidela

$$k=1, x(1)^0 = x(0)^2 = x^0$$

Baza ortogonalna liczbów minimizacji:

$$\mathcal{S} = \{ s^1 = (1, 0), s^2 = (0, 1) \}$$

Po szukanie  $t \cdot s^1$

$$\begin{aligned} \min f(x(1)^0 + ts^1) &= \min f((1, 1) + t(1, 0)) = \\ &= \min f(1 + t, 1) = \min (2t^* + 4t + 2) \Rightarrow t^* = -1. \end{aligned}$$

$$x(1)^1 = x(1)^0 + t^* s^1 = (1, 1) - 1(1, 0) = (0, 1)$$

Po szukanie  $t \cdot s^2$ :

$$\begin{aligned} \min f(x(1)^1 + ts^2) &= \min f((0, 1) + t(0, 1)) = \\ &= \min f(0, 1 + t) = \min (-t^2) \Rightarrow t^* = 0 \end{aligned}$$

$$x(1)^2 = x(1)^1 + t^* s^2 = 0, 1 + 0(0, 1) = (0, 1)$$

$$\|x(0)^2 - x(1)^2\| = \|(1, 1) - (0, 1)\| = 1 > \epsilon$$

# Metoda Powella

$$\min (x_1^2 + x_2^2 - 2x_2)$$

$$S = \{s^1, s^2\} = \{(0,1), (1,0)\}$$

$$\varepsilon = 0,01$$

$$x(0) = (0,0)$$

$$\begin{aligned}\min f(x(0) + ts^1) &= \min f((0,0) + t(0,1)) = \\ &= \min f(0, t) = \min (t^2 - 2t) \Rightarrow t = 1\end{aligned}$$

$$(0,0) + 1(0,1) = (0,1)$$

$$\begin{aligned}\min f(x(1) + ts^2) &= \min f((0,1) + t(1,0)) = \\ &= \min f(t, 1) = \min (t^2 + 1 - 2) \Rightarrow t^* = 0\end{aligned}$$

punkt  $(0,1)$ .

$$\|x(0)^2 - x(1)^2\| = \|(0,0) - (0,1)\| = 1 > \varepsilon$$

$$s^3 = x(1)^2 - x(0)^2 = (0,1) - (0,0) = (0,1)$$

-

# Optymalizacja wieluowa 2 ograniczeniami

Polecenie: Stosując metodę KKT

wyznaczyć optymalne rozwiązanie zadania:

$$f(x) = -3x_1 + \frac{1}{2}x_2^2 \rightarrow \min$$

przy ograniczeniach:

$$\begin{aligned}x_1^2 + x_2^2 &\leq 1 \\x_1, x_2 &\geq 0\end{aligned}$$

Przekształcenie:

$$g_1(x) = x_1^2 + x_2^2 - 1 \leq 0$$

$$g_2(x) = -x_1 \leq 0$$

$$g_3(x) = -x_2 \leq 0$$

Funkcja Lagrange:

$$L(x, \gamma) = -3x_1 + \frac{1}{2}x_2^2 + \gamma_1(x_1^2 + x_2^2 - 1) + \gamma_2(-x_1) + \gamma_3(-x_2)$$

gradientowe:

$$\nabla_x L(x, \gamma) = \begin{cases} \frac{\partial L}{\partial x_1} = -3 + 2\gamma_1 x_1 - \gamma_2 = 0 \\ \frac{\partial L}{\partial x_2} = x_2 + 2\gamma_1 x_2 - \gamma_3 = 0 \end{cases}$$

Dopuszczalności:

$$\nabla \mathcal{L}(x, \eta) = \begin{cases} \frac{\partial \mathcal{L}}{\partial \eta_1} = x_1^2 + x_2^2 - 1 \leq 0 \\ \frac{\partial \mathcal{L}}{\partial \eta_2} = -x_1 \leq 0 \\ \frac{\partial \mathcal{L}}{\partial \eta_3} = -x_2 \leq 0 \end{cases}$$

Warunki ortogonalności:

(Lagrange bez 1)  $\eta_1(x_1^2 + x_2^2 - 1) + \eta_2(-x_1) + \eta_3(-x_2) = 0$

Warunki nieujemności:

$$\eta_1 \geq 0, \eta_2 \geq 0, \eta_3 \geq 0$$

potem sprawdzenie