Αβούρης Λάμπρος

A.M.:1092732

Γραμμική & Συνδυαστική Βελτιστοποίηση

Διδάσκων:Δασκαλάκη Σοφία

Ασκηση 1.

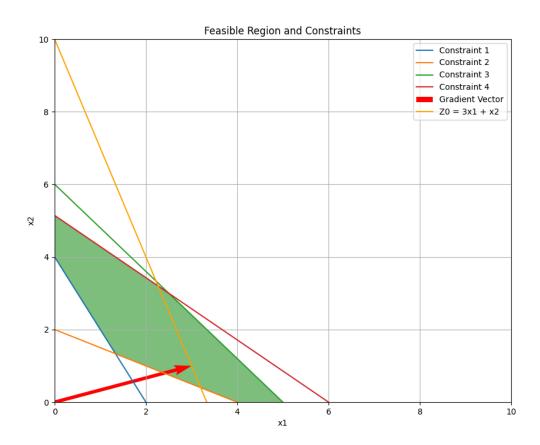
Στην άσκηση αυτή, πρώτων σχεδιάζουμε τις ευθείες τον περιορισμών και μετέπειτα να γραμμοσκιάσουμε την εφικτή περιοχή.

Κατόπιν, δημιουργούμε μια arbitrary Z0 ευθεία, η οποία προφανώς ορίζεται από την αντικειμενική συνάρτηση για δεδομένη τιμη x1 x2.

Μετέπειτα, υπολογίζουμε και αναπαριστούμε το gradient της Z0 ως διάνυσμα που δειχνει προς τα πού μεγιστοποιείτε.

Τέλος, "τραβαμε" νοητά την Z0 , κατα την φορά του διανύσματος. Το τελευταίο vertex εκ του οποίου περνά η ευθεία, θα είναι και η λύση μας.

Προφανώς προκύπτει το [x1,x2] = [5,0] βελτιστη λύση



Ασκ 1 β)

Για να ισχύει ότι η κορυφή σχηματιζώμενη εκ του Π1 Π2 είναι η βέλτιστη για μια συνάρτηση Ζ θα πρέπει να ίσχύει ότι το gradient της Ζ βρισκετει ανάμεσα στα gradients των δύο περιορισμών, έτσι ώστε οταν "Τραβάμε" την συνλαρτηση Ζ κατα μήκως του gradient να είναι σίγουρο οτι το vertex <Π1, Π2> είναι το τελευταίο το οποίο η συνάρτηση συναντά.

Ανασχηματίζω τους περιορισμούς μου:

$$x2 = -2x1 + 4(\Pi 1)$$

$$x2 = -0.5x1 + 2 (\Pi 2)$$

$$x2 = Z - 1/c2 * x1$$

Εύκολα υπολογίζω τα gradients

 $\Pi 1$ gradient = -2

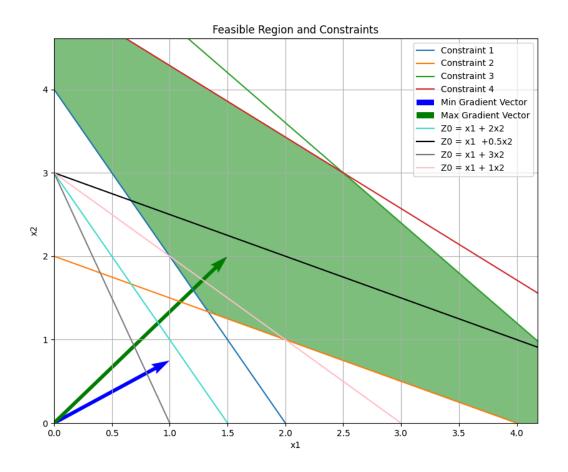
Π2 gradient -0.5

Z gradient = -1/C2

Αρα απο τα παραπάνω έχουμε: 0.5 < C2 < 2

Μπορώ να επαληθεύσουμε τα παραπάνω μεσω της επακόλουθης γραφικής, όπου έχουν σχεδιαστεί διαφορα Z για 4 διαφορετικά C, στο οριο(οπου έχω δυο βέλτιστες λύσεις) εντος(η ζητουμενη κορυφή είναι μοναδική βελτιστη λύση) και εκτός(η κορυφή δεν είναι βέλτιστη λύση) του διαστίματος [0.5,2] για κοινο Z=3

Σαφώς καθώς η Z ελαχιστοποιείται κινείται αντίθετα του gradient



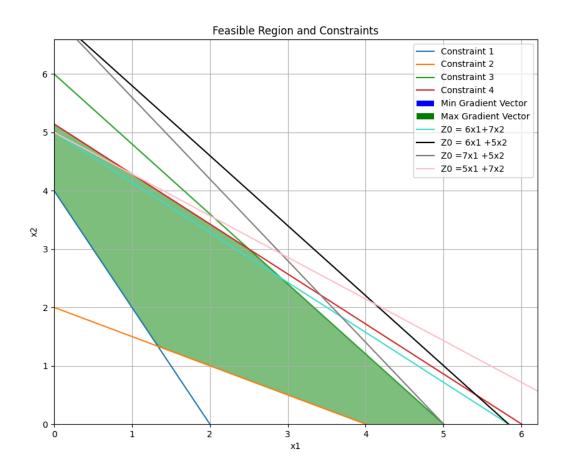
Ασκ 1 γ)

Ομοίως λειτουργώ και στην Γ όπου έχω ως αντίστοιχους περιορισμούς gradient:

 $-6/5 < -C1/C2 < -6/7 \implies 6/5 > C1/C2 > 6/7$ (Βρίσκονται εύκολα με την ίδια διαδικασία με παραπάνω)

Άρα για C1, c2 πρεπει να ισχύει 6/5 > C1/C2 > 6/7

Παρόμοια με παραπάνω έχουμε κάνει plot διάφορα Z για να επαληθεύσουμε τα παραπάνω.



Ο κώδικας για τη παραπάνω ασκηση είναι ο εξής:

```
import numpy as np
import matplotlib.pyplot as plt
f_objective = np.array([3, 1])

A = np.array([[6, 3], [4, 8], [6, 5], [6, 7]])
b = np.array([12, 16, 30, 36])
x1_bounds = (0, None) # x1 >= 0
x2_bounds = (0, None) # x2 >= 0
def plot_constraints():
    x1 = np.linspace(0, 10, 100)
    plt.figure(figsize=(10, 8))
```

```
x2 values = []
   for i in range(A.shape[∅]):
       if A[i, 1] != 0:
           x2 = (b[i] - A[i, 0] * x1) / A[i, 1]
            x2 values.append(x2)
            plt.plot(x1, x2, label=f'Constraint {i+1}')
       else:
            plt.axvline(x=b[i]/A[i, 0], label=f'Constraint {i+1}')
   lower bound = np.maximum(x2 values[0], x2 values[1])
   upper_bound = np.minimum(x2_values[2], x2_values[3])
   mask = (lower bound <= upper bound)</pre>
   plt.fill between(x1, lower bound, upper bound, where=mask,
color='green', alpha=0.5)
   gradient vector = np.array([3, 1])
   origin = np.array([0, 0])
   plt.quiver(*origin, *gradient vector, angles='xy',
scale units='xy', scale=1, color='red', label='Gradient Vector')
   Z0 = 10
   x2 line = Z0 - 3 * x1
   plt.plot(x1, x2 line, label='Z0 = 3x1 + x2', color='orange')
   plt.xlim(0, 10)
   plt.ylim(0, 10)
   plt.xlabel('x1')
   plt.ylabel('x2')
   plt.title('Feasible Region and Constraints')
   plt.axhline(0, color='black', lw=0.5)
   plt.axvline(0, color='black', lw=0.5)
```

```
plt.grid()
plt.legend()
plt.show()

if __name__ == "__main__":
    plot_constraints()
    # We can solve the problem graphically by creating an arbitrary
    # line Z0 = 3x1 + x2
    #and moving it parallel to the vector (3, 1)
    # tHE optimal solution is the last vertex touched by the line.
    #obviosly that is the
    # [x1, x2] = [5,0]
#C3 and C4 INTERSECTION
    print("the maxixmum is at the intersection of C3 and C4")
    print("x1 = 5, x2 = 0")

    print(f"Z ={5*3+0}")
```

β)

```
import numpy as np
import matplotlib.pyplot as plt
import sympy as sp
f objective = np.array([1, 1])
A = np.array([[6, 3], [4, 8], [6, 5], [6, 7]])
b = np.array([12, 16, 30, 36])
x1_bounds = (0, None) # x1 >= 0
x2 bounds = (0, None) # x2 >= 0
def plot constraints():
    x1 = np.linspace(0, 10, 100)
    plt.figure(figsize=(10, 8))
    x2 values = []
    for i in range(A.shape[0]):
        if A[i, 1] != 0:
            x2 = (b[i] - A[i, 0] * x1) / A[i, 1]
            x2 values.append(x2)
            plt.plot(x1, x2, label=f'Constraint {i+1}')
```

```
else:
           plt.axvline(x=b[i]/A[i, 0], label=f'Constraint {i+1}')
   lower bound = np.maximum(x2 values[0], x2 values[1])
   upper bound = np.minimum(x2 values[2], x2 values[3])
   mask = (lower_bound <= upper_bound)</pre>
   plt.fill between(x1, lower bound, upper bound,
                    where=mask,
                    color='green', alpha=0.5)
   P1 gradient = -np.array([6, 3])
   P2 gradient = -np.array([4, 8])
   origin = np.array([0, 0])
   min gradient = np.minimum(P1 gradient, P2 gradient)
   max gradient = np.maximum(P1 gradient, P2 gradient)
   plt.quiver(*origin, *min gradient, angles='xy', scale units='xy',
scale=4, color='blue', label='Min Gradient Vector')
   plt.quiver(*origin, *max gradient, angles='xy', scale units='xy',
scale=4, color='green', label='Max Gradient Vector')
   Z0 = 3
   x2 line = Z0 -2 * x1
   plt.plot(x1, x2_line, label='Z0 = x1 + 2x2', color='turquoise')
   Z0 = 3
   x2 line2 = Z0 - 0.5 * x1
   plt.plot(x1, x2 line2, label='Z0 = x1 +0.5x2', color='black')
   Z0 = 3
   x2 line3 = Z0 - 3 * x1
   plt.plot(x1, x2 line3, label='Z0 = x1 + 3x2', color='grey')
```

```
Z0 = 3
x2_line4 = Z0 - 1 * x1
plt.plot(x1, x2_line4, label='Z0 = x1 + 1x2', color='pink')
plt.xlim(0, 10)
plt.ylim(0, 10)
plt.xlabel('x1')
plt.ylabel('x2')
plt.title('Feasible Region and Constraints')
plt.axhline(0, color='black', lw=0.5)
plt.axvline(0, color='black', lw=0.5)
plt.grid()
plt.legend()
plt.show()
```

Στην γ απο τη β αλλάζουν μονο οι συναρτήσεις Z που σχεδιάζουμε αρα δε παραθέτω τον κώδικα.

Ασκ 2. 2

Στην άσκηση 2 καλούμαστε να μοντελοποιήσουμε το παραπάνω πρόβλημα και να το επιλύσουμε γραφικά.

Αρχικά ορίζω τους περιορισμούς ως εξής:

$$min Z = 0.6x_1 + 0.5x_2$$

(minimize την ραδιενέργεια στην υγιή περιοχή)

Υπο περιορισμούς ανισότητας:

Ευαίσθητος ιστός: $0.3x_1 + 0.1x_2 <= 2.7$

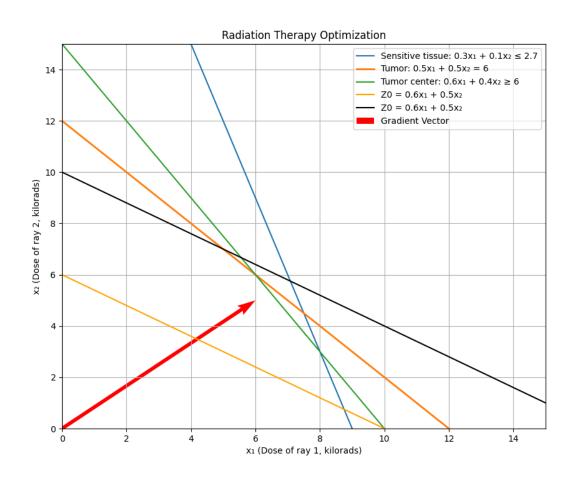
Κεντρο μάζας: $0.6x_1 + 0.4x_2 >= 6$

Υπο περιορισμούς ισότητας:

$$Θγκος: 0.5x_1 + 0.5x_2 = 6$$

Και περιορισμούς μη μηδενικής τιμής:

Λύνω ακριβώς με την ίδια διαδικασία που έλυσα το πρώτο ερώτημα της πρώτης ασκησης σχεδιάζοντας ένα αυθαίρετο Z και μετακινώντας το κατα το gradient του ώστε να βρώ την κατάλληλη κορυφή, μονο που αυτή την φορά η feasible region θα είναι μια ευθεία, λόγω του περιορισμού ισοτητας. Γραφικά προκύπτει το σημείο τομής [x1,x2] = [6,6]



Κώδικας:

```
import numpy as np
import matplotlib.pyplot as plt
from scipy.optimize import linprog

# Visualize
def plot_solution():
```

```
x1 = np.linspace(0, 15, 1000)
    x2\ 1 = (2.7 - 0.3*x1)/0.1
    x2 2 = 12 - x1
    x2_3 = (6 - 0.6*x1)/0.4
    plt.figure(figsize=(10, 8))
    plt.plot(x1, x2_1, label='Sensitive tissue: 0.3x_1 + 0.1x_2 \le 2.7')
    plt.plot(x1, x2_2, label='Tumor: 0.5x_1 + 0.5x_2 = 6', linewidth=2)
    plt.plot(x1, x2_3, label='Tumor center: 0.6x_1 + 0.4x_2 \ge 6')
    Z0 = 6
    x2_{line} = Z0 - 0.6 * x1
    plt.plot(x1, x2_line, label='Z0 = 0.6x_1 + 0.5x_2', color='orange')
    Z0 = 10
    x2 line2 = Z0 - 0.6 * x1
    plt.plot(x1, x2_line2, label='Z0 = 0.6x_1 + 0.5x_2', color='black')
    gradient_vector = np.array([0.6, 0.5])
    origin = np.array([0, 0])
    plt.quiver(*origin, *gradient_vector, angles='xy', scale_units='xy',
scale=0.1, color='red', label='Gradient Vector')
    plt.xlim(0, 15)
    plt.ylim(0, 15)
    plt.xlabel('x1 (Dose of ray 1, kilorads)')
    plt.ylabel('x<sub>2</sub> (Dose of ray 2, kilorads)')
    plt.title('Radiation Therapy Optimization')
    plt.grid(True)
    plt.legend(loc='upper right')
    plt.show()
plot_solution()
```

Ασκ 4

Μεταβλητές απόφασης θα ορίσω τα κιλά καθε πρώτης ύλης που χρησιμοποιούνται για κάθε ζωοτροφή:

χί] όπου ί αντιστοιχεί στις πρώτες ύλες, και j στις τροφές αριθμιμένες όπως στο πρόβλημα

ί: 1)Καλαμπόκι 2)Ασβεστόλιθος 3)Σόγια 4)Ιχθυάλευρο

j: τροφή I II III

Αντικειμενική συνάρτηση είναι αυτή του κόστους, η οποία προφανώς ελαχιστοποιείται :

$$\min Z = 0.20(x_{11} + x_{12} + x_{13}) + 0.12(x_{21} + x_{22} + x_{23}) + 0.24(x_{31} + x_{32} + x_{33}) + 0.12(x_{41} + x_{42} + x_{43})$$

Εξισώσεις ισότητας προκύπτουν από τις απαιτήσεις για κάθε ζωοτροφή

$$x_{11} + x_{21} + x_{31} + x_{41} = 12000$$

$$x_{12} + x_{22} + x_{32} + x_{42} = 8000$$

$$x_{13} + x_{23} + x_{33} + x_{43} = 9000$$

Εξισώσεις ανισότητας προκύπτουν ως:

1) Περιορισμοί Διαθεσιμότητας Πρώτων Υλών:

$$x_{11} + x_{12} + x_{13} \le 9000$$

$$x_{21} + x_{22} + x_{23} \le 12000$$

$$x_{31} + x_{32} + x_{33} \le 5000$$

$$x_{41} + x_{42} + x_{43} \le 6000$$

2)Περιορισμοί Θρεπτικών Συστατικών για κάθε ζωοτροφή

Πολλαπλασιάζω με την συνολική ποσότητα της ζωοτροφής ώστε να έχω την συνολική ποσότητα της ουσίας και οχι την ανα kg

Ζωοτροφή Τύπου Ι (Αγελάδες)

Bιταμίνες/kg \geq 6:

$$8x_{11} + 6x_{21} + 10x_{31} + 4x_{41} \ge 72000$$

Πρωτεΐνες/kg ≥ 6 :

$$10x_{11} + 5x_{21} + 12x_{31} + 8x_{41} \ge 72000$$

Aσβέστιο/kg ≥ 7:

$$6x_{11} + 10x_{21} + 6x_{31} + 6x_{41} \ge 84000$$

4 ≤ Λίπος/kg ≤ 8:

$$8x_{11} + 6x_{21} + 6x_{31} + 9x_{41} \ge 48000$$

$$8x_{11} + 6x_{21} + 6x_{31} + 9x_{41} \le 96000$$

Ζωοτροφή Τύπου ΙΙ (Πρόβατα)

Bιταμίνες/kg ≥ 6 :

$$8x_{12} + 6x_{22} + 10x_{32} + 4x_{42} \ge 48000$$

Πρωτεΐνες/kg ≥ 6 :

$$10x_{12} + 5x_{22} + 12x_{32} + 8x_{42} \ge 48000$$

Aσβέστιο/kg ≥ 6:

$$6x_{12} + 10x_{22} + 6x_{32} + 6x_{42} \ge 48000$$

 $4 \le \Lambda$ ίπος/kg ≤ 6 :

$$8x_{12} + 6x_{22} + 6x_{32} + 9x_{42} \ge 32000$$

$$8x_{12} + 6x_{22} + 6x_{32} + 9x_{42} \le 48000$$

Ζωοτροφή Τύπου ΙΙΙ (Κοτόπουλα)

 $4 \le \beta i\tau \alpha \mu i v \epsilon \varsigma / kg \le 6$:

$$8x_{13} + 6x_{23} + 10x_{33} + 4x_{43} \ge 36000$$

$$8x_{13} + 6x_{23} + 10x_{33} + 4x_{43} \le 54000$$

Πρωτεΐνες/kg ≥ 6 :

$$10x_{13} + 5x_{23} + 12x_{33} + 8x_{43} \ge 54000$$

Ασβέστιο ≥ 6

$$6x_{13} + 10x_{23} + 6x_{33} + 6x_{43} \ge 54000$$

 $4 \le \lambda i \pi o \varsigma / kg \le 5$:

$$8x_{13} + 6x_{23} + 6x_{33} + 9x_{43} \ge 36000$$

$$8x_{13} + 6x_{23} + 6x_{33} + 9x_{43} \le 45000$$

3) Μη Αρνητικότητα

Όλες οι μεταβλητές απόφασης >= 0

Ασκηση 4:

(a)
$$\{(x1, x2) \in R \ 2 \mid x \ 2 \ 1 + x \ 2 \ 2 \ge 3\}$$

Αν πάρουμε τα σημεία (2,0) και (-2,0), το ευθύγραμμο τμήμα μεταξύ τους περνάει από το (0,0), το οποίο δεν ανήκει στο σύνολο. Άρα, το σύνολο δεν είναι κυρτό

(
$$\beta$$
) {($x1, x2, x3$) $\in R \ 3 \mid x1 + 2x2 \le 1, x1 - 2x3 \le 2$ }

Το σύνολο $\{(x_1,x_2,x_3)\in\mathbb{R}^3\mid x_1+2x_2\leq 1, x_1-2x_3\leq 2\}$ είναι η τομή δύο ημιχώρων.

Οι ημιχώροι είναι κυρτά σύνολα, και η τομή κυρτών συνόλων είναι κυρτή.

$$(\gamma) \{(x1, x2, x3) \in R \ 3 \mid x2 \ge x \ 2 \ 1, x1 + 2x2 + x3 \le 4\}$$

Το σύνολο $\{(x_1,x_2,x_3)\in\mathbb{R}^3\mid x_2\geq x_1^2,x_1+2x_2+x_3\leq 4\}$ είναι η τομή της περιοχής πάνω από μια παραβολή (που κυρτό συνολο) και ενός ημιχώρου (που είναι κυρτό συνολο).

Επομένως το συνολο είναι κυρτό.

$$(\delta) \{ (x1, x2, x3) \in R \ 3 \ | x3 = |x2|, x1 \le 3 \}$$

Αν πάρουμε τα σημεία (0,1,1) και (0,-1,1), το μέσο (0,0,1) δεν ανήκει στο σύνολο, αφού $1\neq |0|$. Άρα, το σύνολο δεν είναι κυρτό

Ασκηση 5

Για την άσκηση 5 πρέπει αρχικά να ορίσουμε κάθε περιορισμό ώς ημιεπίπεδο.

Αυτό θα το πετύχουμε κατασκευάζοντας ένα λεξικό που αντιστοιχεί την εξίσωση του κάθε περιορισμού με πίνακα που αντιπροσωπεύει τους συντελεστές, και ενα float που αντιπροσοπεύει την δεξιά μεριά της εξίσωσης.

Μετά κατασκευάζουμε απαραίτητες βοηθητικές συνρτήσεις οι οποίες είναι :

- 1) ενας solver για γραμμικές εξισώσεις 3 μεταβλητών.
- 2) Μια συνάρτηση που εφαρμόζει τους περιορισμούς
- 3) Σαφώς η αντικειμενική συνάρτηση
- 4) Συνάρτηση που υπολογίζει αν η κορυφή είναι εκφυλισμένη

Έγουμε μετα την εξής αλγοριθμική διαδικασία

Για κάθε συνδυασμό C(set(υπερεπιπέδων), 3):

Επιλύω το σύστημα για να βρω το σημείο χ

Εφαρμόζω τους περιορισμούς στο x για να δω αν εφικτό

Βρισκω Ζ(x)

Υπολογίζω αν το x είναι εκφυλισμένο

Σώζω όλα αυτά τα δεδομένα σε δυο λιστες vertex_info και vertices

Αποθηκεύω μετά τις λιστες μεσω pandas ως dataframe για να μπορώ να τις τυπώσω εύκολα.

Έχω ως αποτέλεσμα:

Found 32 potential vertices

Of these, 6 are feasible

Feasible vertices (sorted by objective value):

Vertex: (np.float64(3.5), np.float64(6.5), np.float64(8.5))

Formed by: x1 + x2 = 10, x2 + x3 = 15, x1 + x3 = 12

Active constraints: x1 + x2 = 10, x2 + x3 = 15, x1 + x3 = 12

Degenerate: False

Objective value: 94.5 Τα υπόλοιπα vertices

B :

Εδώ πρέπει να τοποθετήσω slack μεταβλητές, και να βρώ για κάθε έναν από τους συνδυασμούς μεταβλητών βασης της αντίστοιχη βασική λύση, και αν η λύση αυτή είναι εφικτή.

Για κάθε συνδιασμό εκτελώ την εξής διαδικασία:

Αρχικά προφανώς ελέγχω ότι η βάση είναι αναστρέψιμη για να μπορώ να προχωρήσω.

Βρίσκω λύση του συστήματος

Ελέγχω αν είναι εφικτή

Ελέγχω αν είναι εκφυλισμένη

Υπολογίζω την αντικειμενική συνάρτηση

Αποθηκεύω με τον ίδιο τρόπο με πρίν τα data σε λίστα και τα επιστρέφω

Μετά εφτιαξα και μια συνάρτηση που τυπώνει τα αποτελέσματα μορφοποιημένα μεσω pandas

Έχω output :

Original constraints:

$$x1 + x2 \ge 10$$

$$x2 + x3 \ge 15$$

$$x1 + x3 \ge 12$$

$$20x1 + 10x2 + 15x3 \le 300$$

With slack variables:

$$x1 + x2 - s1 = 10$$

$$x2 + x3 - s2 = 15$$

$$x1 + x3 - s3 = 12$$

$$20x1 + 10x2 + 15x3 + s4 = 300$$

$$x1, x2, x3, s1, s2, s3, s4 \ge 0$$

Found 32 basic solutions

Of these, 6 are feasible and 26 are infeasible

There are 0 degenerate basic solutions

All basic solutions:

Solution 1: FEASIBLE, NON-DEGENERATE

Basis variables: x1, x2, x3, s1

$$x1 = 6.000000$$
, $x2 = 9.000000$, $x3 = 6.000000$

$$s1 = 5.000000$$
, $s2 = 0.000000$, $s3 = 0.000000$, $s4 = 0.000000$

Objective value: $117.000000 \dots K\lambda \pi$

Στο Γ απλά επιλέγω όλες τις βασικές εφικτές λύσεις και τις αντιστοιχώ σε ένα σημείο, ελέγχωντας αν το σημείο αυτό αντιστοιχεί στα [x1,x2,x3] της λύσης.

Έχω αποτέλεσμα:

Vertex (np.float64(3.5), np.float64(6.5), np.float64(8.5)) corresponds to Basic Feasible Solution

Basis variables: x1, x2, x3, s4

Objective value: 94.500000

THIS IS THE OPTIMAL SOLUTION..... Κλπ για τις υπόλοιπες

Προφανώς από πάνω καταλαβαίνουμε ότι η βελτιστη κορυφή είναι [3.5,6.5,8.5] και βελτιστη λύση 94.5 ενώ υπάρχουν 6 εφικτές κορυφές και καμία εκφυλισμένη.

```
"""Solve system of 3 linear equations with 3 variables 3x3
system"""
   A = np.array([eq1['coeffs'], eq2['coeffs'], eq3['coeffs']])
    b = np.array([eq1['rhs'], eq2['rhs'], eq3['rhs']])
    try:
       x = np.linalg.solve(A, b)
       return x
    except np.linalg.LinAlgError:
        return None
def is feasible(point):
    """Check if a point satisfies all constraints"""
    x1, x2, x3 = point
    if x1 < -1e-10 or x2 < -1e-10 or x3 < -1e-10:
        return False
    if x1 + x2 < 10 - 1e-10:
       return False
    if x^2 + x^3 < 15 - 1e-10:
       return False
    if x1 + x3 < 12 - 1e-10:
       return False
    if 20*x1 + 10*x2 + 15*x3 > 300 + 1e-10:
       return False
    return True
def objective value(point):
    """Calculate the objective function value"""
    x1, x2, x3 = point
    return 8*x1 + 5*x2 + 4*x3
def check degeneracy(vertex, hyperplanes list):
    """Check if a vertex is degenerate """
    active planes = []
```

```
for hp in hyperplanes list:
       x1, x2, x3 = vertex
       a, b, c = hp['coeffs']
       rhs = hp['rhs']
       if abs(a*x1 + b*x2 + c*x3 - rhs) < 1e-10:
            active_planes.append(hp['name'])
    return len(active_planes) > 3, active_planes
vertices = []
vertex info = []
for eqs in combinations(hyperplanes, 3):
    point = solve system(eqs[0], eqs[1], eqs[2])
    if point is not None:
       is feas = is feasible(point)
       is deg, active planes = check degeneracy(point, hyperplanes)
       obj_val = objective_value(point) if is_feas else None
       vertex info.append({
            'point': tuple(np.round(point, 10)),
            'equations': [eq['name'] for eq in eqs],
            'feasible': is feas,
            'degenerate': is deg,
            'active planes': active planes,
            'objective value': obj val
       })
        if is feas:
            vertices.append(point)
vertex df = pd.DataFrame(vertex info)
```

```
feasible df = vertex df[vertex df['feasible']].copy()
feasible df = feasible df.sort values(by='objective value')
def find basic solutions():
    """Find all basic solutions after adding slack variables"""
    A = np.array([
        [1, 1, 0, -1, 0, 0, 0],
        [0, 1, 1, 0, -1, 0, 0],
        [1, 0, 1, 0, 0, -1, 0],
        [20, 10, 15, 0, 0, 0, 1]
    1)
    b = np.array([10, 15, 12, 300])
    var_names = ['x1', 'x2', 'x3', 's1', 's2', 's3', 's4']
    basic solutions = []
    for basis indices in combinations(range(7), 4):
        B = A[:, basis indices]
        try:
            if abs(np.linalg.det(B)) > 1e-10:
                basis values = np.linalg.solve(B, b)
                solution = np.zeros(7)
                for i, idx in enumerate(basis indices):
                    solution[idx] = basis values[i]
```

```
is feasible = np.all(solution >= -1e-10)
                zero basics = sum(1 for i, idx in
enumerate(basis indices) if abs(basis values[i]) < 1e-10)</pre>
                is degenerate = zero basics > 0
                obj val = None
                if is feasible:
                    obj_val = 8*solution[0] + 5*solution[1] +
4*solution[2]
                basic solutions.append({
                    'basis variables': [var names[idx] for idx in
basis indices],
                    'solution': solution,
                    'feasible': is feasible,
                    'degenerate': is degenerate,
                    'objective value': obj val,
                    'x1': solution[0],
                    'x2': solution[1],
                    'x3': solution[2],
                    's1': solution[3],
                    's2': solution[4],
                    's3': solution[5],
                    's4': solution[6]
                })
        except np.linalg.LinAlgError:
            continue
    return basic solutions
def add slack variables():
    """Convert the problem to standard form with slack variables """
    print("\nPart B: ")
```

```
print("Original constraints:")
   print("x1 + x2 >= 10")
   print("x2 + x3 >= 15")
   print("x1 + x3 >= 12")
   print("20x1 + 10x2 + 15x3 \le 300")
   print("\nWith slack variables:")
   print("x1 + x2 - s1 = 10")
   print("x2 + x3 - s2 = 15")
   print("x1 + x3 - s3 = 12")
   print("20x1 + 10x2 + 15x3 + s4 = 300")
   print("x1, x2, x3, s1, s2, s3, s4 >= 0")
   basic solutions = find basic solutions()
   df = pd.DataFrame(basic solutions)
   feasible count = df['feasible'].sum()
   infeasible count = len(df) - feasible count
   degenerate count = df['degenerate'].sum()
   print(f"\nFound {len(df)} basic solutions")
   print(f"Of these, {feasible_count} are feasible and
{infeasible count} are infeasible")
   print(f"There are {degenerate count} degenerate basic solutions")
   print("\nAll basic solutions:")
   for i, sol in enumerate(basic solutions):
       basis str = ', '.join(sol['basis variables'])
       status = "FEASIBLE" if sol['feasible'] else "INFEASIBLE"
       degeneracy = "DEGENERATE" if sol['degenerate'] else
"NON-DEGENERATE"
```

```
print(f"\nSolution {i+1}: {status}, {degeneracy}")
        print(f"Basis variables: {basis str}")
        print(f"x1 = {sol['x1']:.6f}, x2 = {sol['x2']:.6f}, x3 =
{sol['x3']:.6f}")
        print(f"s1 = {sol['s1']:.6f}, s2 = {sol['s2']:.6f}, s3 =
\{sol['s3']:.6f\}, s4 = \{sol['s4']:.6f\}"\}
       if sol['feasible']:
            print(f"Objective value: {sol['objective value']:.6f}")
    return basic solutions
def compare solutions(vertices df, basic solutions):
    """Compare vertices from Part A with basic feasible solutions
from Part B"""
    print("\nPart C: Correspondence between vertices and basic
feasible solutions")
    feasible basic = [sol for sol in basic solutions if
sol['feasible']]
    feasible_basic.sort(key=lambda x: x['objective_value'] if
x['objective value'] is not None else float('inf'))
    optimal = feasible basic[0]
    print(f"\nOptimal solution:")
    print(f"x1 = {optimal['x1']:.6f}, x2 = {optimal['x2']:.6f}, x3 =
{optimal['x3']:.6f}")
    print(f"s1 = {optimal['s1']:.6f}, s2 = {optimal['s2']:.6f}, s3 =
{optimal['s3']:.6f}, s4 = {optimal['s4']:.6f}")
    print(f"Objective value: {optimal['objective value']:.6f}")
    print("\nCorrespondence between vertices and basic feasible
solutions:")
```

```
for i, vertex row in
vertices df[vertices df['feasible']].iterrows():
        vertex = vertex row['point']
        for j, basic feasible solution in enumerate(feasible basic):
            if (abs(vertex[0] - basic feasible solution['x1']) <</pre>
1e-10 and
                abs(vertex[1] - basic_feasible_solution['x2']) <</pre>
1e-10 and
                abs(vertex[2] - basic_feasible_solution['x3']) <</pre>
1e-10):
                print(f"\nVertex {vertex} corresponds to Basic
Feasible Solution {j+1}")
                print(f"Basis variables: {',
'.join(basic feasible solution['basis variables'])}")
                print(f"Objective value:
{basic feasible solution['objective value']:.6f}")
                if j == 0:
                    print("THIS IS THE OPTIMAL SOLUTION")
                break
print("Part A:")
print(f"Found {len(vertex info)} potential vertices")
print(f"Of these, {len(vertices)} are feasible")
print("\nFeasible vertices (sorted by objective value):")
for idx, row in feasible df.iterrows():
    print(f"Vertex: {row['point']}")
   print(f" Formed by: {', '.join(row['equations'])}")
    print(f" Active constraints: {', '.join(row['active planes'])}")
   print(f" Degenerate: {row['degenerate']}")
    print(f" Objective value: {row['objective value']}")
    print()
basic solutions = add slack variables()
compare solutions(vertex df, basic solutions)
```

Ασκ 6.

Για την υλοποίηση simplex αρχικά χρειαζόμαστε τις εξής βοηθητικές συναρτήσεις:

- 1) Display function για να τυπώνει τα tableaux
- 2) Function που βρίσκει όλες τις πιθανές εισερχόμενες μεταβλητές βρίσκει δηλαδή αυτές που έχουν συντελεστή <0
- 3) Function που βρίσκει όλες τις πιθανές εξερχόμενες μεταβλητές μεσω minimum ratio test
- 4) Function που ελέγχει αν είναι optimal η λύση
- 5) Function που εκτελεί το pivot, αλλάζοντας την εξερχόμενη με εισερχόμενη και κάνει update τις τιμές

Μετά απλά εφαρμόζω τον αλγόριθμο simplex ως εξής:

Ωσω η λύση δεν είναι optimal:

Βρες πιθανές εισερχόμενες

Βρες πιθανές εξερχόμενες

Αν δεν υπάρχουν εξερχόμενες το πρόβλημα είναι unbounded, break

Διάλεξε εισερχόμενη και εξερχόμενη βάση κριτηρίων

Εκτέλεσε pivot

Υπολόγισε την νέα λύση.

Τύπωσε ότι έκανες.

Παίρνω την εξής λύση:

Initial Tableau:

Basic Z x_1 x_2 x_3 x_4 s_1 s_2 s_3 RHS

0 Z 1.0 -2.0 -1.0 -6.0 4.0 0.0 0.0 0.0 0.0

 $1 \quad s_1 \ 0.0 \ 1.0 \ 2.0 \ 4.0 \ -1.0 \ 1.0 \ 0.0 \ 0.0 \ 6.0$

2 s₂ 0.0 2.0 3.0 -1.0 1.0 0.0 1.0 0.0 12.0

3 s₃ 0.0 1.0 0.0 1.0 1.0 0.0 0.0 1.0 2.0 iterations

Iteration 2:

Potential entering variables: ['x₁']

Selected entering variable: x₁

Potential leaving variables: ['s2']

Selected leaving variable: s2

New tableau:

 $Basic \quad Z \quad x_1 \qquad \quad x_2 \quad x_3 \qquad \quad x_4 \qquad \quad s_1 \quad s_2 \qquad \quad s_3 \qquad RHS$

 $0 \quad x_3 \ 1.0 \ 0.0 \ 1.666667 \ 0.0 \ 3.333333 \ 1.3333333 \ 0.0 \ 0.666667 \ 9.333333$

 $1 \quad s_1 \ 0.0 \ 0.0 \ 0.666667 \ 1.0 \ -0.666667 \ 0.333333 \ 0.0 \ -0.333333 \ 1.333333$

 $2 \quad x_1 \ 0.0 \ 0.0 \ 5.000000 \ 0.0 \ -3.000000 \ 1.000000 \ 1.0 \ -3.000000 \ 12.000000$

3 s₃ 0.0 1.0 -0.666667 0.0 1.666667 -0.333333 0.0 1.333333 0.666667

Optimal solution found :)! Solution:

 $x_1 = 12.0$

 $x_2 = 0$

 $x_3 = 0$

 $x_4 = 0$

Στο β ο αλγόριθμος παραμένει ο ίδιος, όμως εδώ αντι να επιλέγουμε μια εισερχόμενη και μια εξεργόμενη μεταβλητή, επιλέγουμε όλες τις πιθανές μεταβολές κάθε φορά.

Το επιτυγχάνουμε μέσω nested for loop εξερευνώντας πρώτα εισερχόμενες και μετα εξερχόμενες Θα εξερευνήσουμε όλα αυτά τα pivots με breadth first αναζήτηση, και κάθε pivot, θα το αντιστοιχίσουμε σε έναν edge του adjacency graph.

Οι λύσεις που προκύπτει ότι συνδέονται απο το pivot αυτό θα αντιστοιχίζονται σε ένα node του adjacency graph το οποίο αν δεν υπάρχει ήδη, το δημιουργούμε

Πρέπει προφανώς, να προσέχουμε να μην ξανα επισκεπτόμαστε πολλές φορές το ίδιο pivot.

Αν βρεθεί εδώ μια optimal λύση, δεν σταματάμε, αλλά συνεχίζουμε μέχρι να μην μπορούμε να

κάνουμε νέο pivot

Κάνουμε plot το γραφω μέσω της library networkx και τυπώνουμε τα αποτελέσματα της εξερεύνησης:

Simplex Adjacency Graph Summary:

Total nodes (basic feasible solutions): 6

Total edges (pivot operations): 9

Optimal solutions found: 1

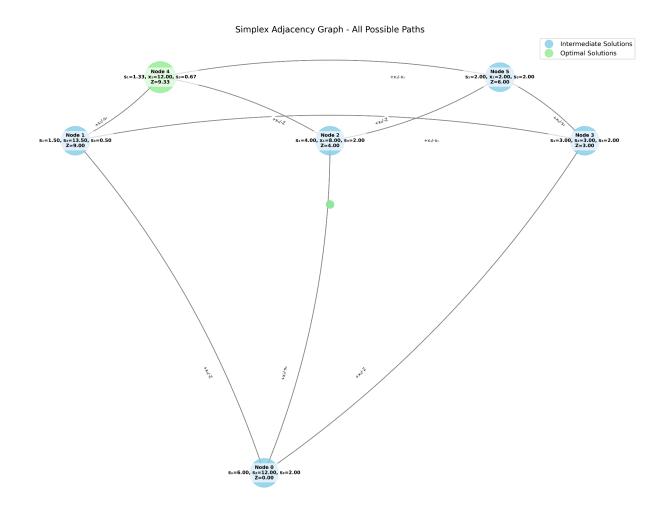
Optimal Solutions:

Node 4

 $s_1=1.33$, $x_1=12.00$, $s_3=0.67$

Z=9.33

Έχω το εξής αποτέλεσμα:



Κώδικας:

```
import numpy as np
import pandas as pd
import networkx as nx
import matplotlib.pyplot as plt
from collections import deque

def create_initial_tableau():
    # Initial tableau with slack variables s1, s2, s3
    return np.array([
```

```
[1, -2, -1, -6, 4, 0, 0, 0, 0],
        [0, 1, 2, 4, -1, 1, 0, 0, 6],
        [0, 2, 3, -1, 1, 0, 1, 0, 12],
        [0, 1, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 2]
    ], dtype=float)
def display tableau(tableau, basic vars):
    columns = ['Z', 'x_1', 'x_2', 'x_3', 'x_4', 's_1', 's_2', 's_3', 'RHS']
    df = pd.DataFrame(tableau, columns=columns)
    df.insert(0, 'Basic', basic_vars)
    return df
def find entering variables(tableau):
    objective coeffs = tableau[0, 1:-1]
    negative indices = np.where(objective coeffs < 0)[0]</pre>
    entering candidates = [idx + 1 for idx in negative indices]
    return sorted(entering candidates, key=lambda x: tableau[0, x])
def find_leaving_variables(tableau, entering_col):
    ratios = []
    for i in range(1, len(tableau)):
        if tableau[i, entering col] <= 0:</pre>
            ratios.append((i, float('inf')))
        else:
            ratios.append((i, tableau[i, -1] / tableau[i,
entering col]))
    valid_ratios = [r for r in ratios if r[1] != float('inf')]
    if not valid ratios:
        return [] # No leaving variables (unbounded)
    min ratio = min(r[1] \text{ for } r \text{ in valid ratios})
```

```
leaving candidates = [row for row, ratio in ratios if ratio ==
min ratio]
    return leaving candidates
def pivot(tableau, basic_vars, entering_col, leaving_row):
    new_tableau = tableau.copy()
    new basic vars = basic vars.copy()
    pivot element = tableau[leaving row, entering col]
    col_names = ['Z', 'x_1', 'x_2', 'x_3', 'x_4', 's_1', 's_2', 's_3']
    new basic vars[leaving row-1] = col names[entering col]
    new tableau[leaving row] = tableau[leaving row] / pivot element
    for i in range(len(tableau)):
        if i != leaving row:
            factor = tableau[i, entering col]
            new tableau[i] = tableau[i] - factor *
new_tableau[leaving_row]
    return new_tableau, new_basic_vars
def is optimal(tableau):
    objective coeffs = tableau[0, 1:-1]
    return np.all(objective coeffs >= 0)
def solve simplex():
   tableau = create initial tableau()
   basic_vars = ['Z', 's<sub>1</sub>', 's<sub>2</sub>', 's<sub>3</sub>']
```

```
print("Initial Tableau:")
   print(display tableau(tableau, basic vars))
   iteration = 0
   symbols_lst = ['Z', 'X_1', 'X_2', 'X_3', 'X_4', 'S_1', 'S_2', 'S_3']
   while not is optimal(tableau):
       iteration += 1
        print(f"\nIteration {iteration}:")
        entering candidates = find entering variables(tableau)
        print(f"Potential entering variables: {[symbols lst[col] for
col in entering candidates]}")
        entering col = entering candidates[0]
        entering var = symbols lst[entering col]
        print(f"Selected entering variable: {entering var}")
        leaving candidates = find leaving variables(tableau,
entering col)
        if not leaving candidates:
            print("Problem is unbounded!")
            return
        leaving vars = [basic vars[row-1] for row in
leaving candidates]
        print(f"Potential leaving variables: {leaving vars}")
        leaving row = leaving candidates[0]
        leaving var = basic vars[leaving row-1]
        print(f"Selected leaving variable: {leaving var}")
```

```
tableau, basic_vars = pivot(tableau, basic_vars,
entering col, leaving row)
        print("New tableau:")
        print(display tableau(tableau, basic vars))
    print("\nOptimal solution found :)!")
    solution = {}
    for i, var in enumerate(basic vars[1:]): # Skip Z
        solution[var] = tableau[i+1, -1]
    all_vars = ['X_1', 'X_2', 'X_3', 'X_4', 'S_1', 'S_2', 'S_3']
   for var in all vars:
        if var not in basic vars:
            solution[var] = 0
    print("\nSolution:")
    for var in ['x_1', 'x_2', 'x_3', 'x_4']:
        print(f"{var} = {solution.get(var, 0)}")
    print(f"\nObjective value: Z = {tableau[0, -1]}")
def explore all paths():
    G = nx.DiGraph()
    initial tableau = create initial_tableau()
    initial_basic_vars = ['Z', 's<sub>1</sub>', 's<sub>2</sub>', 's<sub>3</sub>']
   queue = deque([(initial_tableau, initial_basic_vars, 0)])
    visited = set()
    node map = \{\}
```

```
while queue:
        current tableau, current basic vars, iteration =
queue.popleft()
       values =
[f"{current_basic_vars[i+1]}={current tableau[i+1,-1]:.2f}"
                 for i in range(len(current_basic_vars)-1)]
        state key = tuple(values)
       if state_key in visited:
            continue
       visited.add(state key)
       if state key not in node map:
           node id = len(node map)
           node_map[state_key] = node_id
           basic vars str = ", ".join(values)
            z_value = current_tableau[0, -1]
            node label = f"Node
{node id}\n{basic vars str}\nZ={z value:.2f}"
           G.add_node(node_id, label=node_label,
iteration=iteration,
                       optimal=is optimal(current tableau),
z value=z value)
        current node id = node map[state key]
       if is optimal(current tableau):
```

```
G.nodes[current node id]['optimal'] = True
            continue
        entering candidates =
find entering variables(current tableau)
       for entering col in entering candidates:
            entering_var = ['Z', 'x_1', 'x_2', 'x_3', 'x_4', 's_1', 's_2']
's₃'][entering col]
            leaving candidates =
find leaving variables(current tableau, entering col)
            if not leaving candidates:
                continue
            for leaving row in leaving candidates:
                leaving_var = current_basic_vars[leaving_row-1]
                new tableau, new basic vars = pivot(
                    current tableau, current basic vars.copy(),
                    entering_col, leaving_row
                queue.append((new tableau, new basic vars, iteration
+ 1))
                new values =
[f"{new basic vars[i+1]}={new tableau[i+1,-1]:.2f}"
                             for i in range(len(new basic vars)-1)]
                new state key = tuple(new values)
```

```
if new state key not in node map:
                    new node id = len(node map)
                    node map[new state key] = new node id
                    new_basic_vars_str = ", ".join(new_values)
                    new z value = new tableau[0, -1]
                    new_node_label = f"Node
{new_node_id}\n{new_basic_vars_str}\nZ={new_z_value:.2f}"
                    G.add node(new node id, label=new node label,
iteration=iteration+1,
                              optimal=is optimal(new_tableau),
z_value=new_z_value)
               next node id = node map[new state key]
               G.add_edge(current_node_id, next_node_id,
                          label=f"+{entering var}/-{leaving var}")
   plt.figure(figsize=(18, 14)) # Larger figure size
   pos = nx.spring_layout(G, k=0.5, iterations=100, seed=42)
    iteration levels = {}
   for node, data in G.nodes(data=True):
       level = data.get('iteration', 0)
       if level not in iteration levels:
           iteration levels[level] = []
       iteration levels[level].append(node)
```

```
for level, nodes in iteration levels.items():
        if len(nodes) > 1:
            base y = 0.2 * level
            spacing = 1.0 / (len(nodes) + 1)
           for i, node in enumerate(nodes):
                x_{pos} = -0.5 + (i + 1) * spacing
                pos[node] = np.array([x_pos, base_y])
    optimal_nodes = [n for n, d in G.nodes(data=True) if
d.get('optimal', False)]
    other_nodes = [n for n in G.nodes() if n not in optimal_nodes]
    nx.draw networkx nodes(G, pos, nodelist=other nodes,
                          node_color='skyblue', node_size=3000,
alpha=0.8)
    nx.draw_networkx_nodes(G, pos, nodelist=optimal_nodes,
                          node color='lightgreen', node size=3500,
alpha=0.8)
    nx.draw networkx edges(G, pos, arrows=True, width=1.5,
                          arrowsize=15, arrowstyle='->',
edge_color='gray',
                          connectionstyle='arc3,rad=0.1') # Curved
    node labels = {n: d['label'] for n, d in G.nodes(data=True)}
    nx.draw_networkx_labels(G, pos, labels=node_labels, font_size=9,
                           font family='sans-serif',
font_weight='bold',
                           bbox=dict(facecolor='white', alpha=0.7,
edgecolor='none', pad=4))
    edge_labels = {(u, v): d['label'] for u, v, d in
```

```
G.edges(data=True)}
    nx.draw_networkx_edge_labels(G, pos, edge labels=edge labels,
font size=8,
                                label pos=0.3) # Adjust Label
    plt.plot([0], [0], 'o', color='skyblue', label='Intermediate
Solutions', ms=15, alpha=0.8)
    plt.plot([0], [0], 'o', color='lightgreen', label='Optimal
Solutions', ms=15, alpha=0.8)
    plt.legend(loc='best', fontsize=12)
    plt.title('Simplex Adjacency Graph - All Possible Paths',
fontsize=16)
   plt.axis('off')
    plt.tight layout()
    plt.subplots adjust(left=0.05, right=0.95, top=0.95, bottom=0.05)
    plt.savefig('simplex_adjacency_graph.png', dpi=300,
bbox_inches='tight')
    plt.show()
    print("\nSimplex Adjacency Graph Summary:")
    print(f"Total nodes (basic feasible solutions):
{len(G.nodes())}")
    print(f"Total edges (pivot operations): {len(G.edges())}")
    print(f"Optimal solutions found: {len(optimal nodes)}")
    print("\nOptimal Solutions:")
    for node in optimal nodes:
        z value = G.nodes[node]['z value']
        print(f"Node {node}: Z = {z value}")
```

```
print(G.nodes[node]['label'])
    print("---")

# Main script execution

if __name__ == "__main__":
    # First run standard simplex
    print("Part (a): Step-by-step execution of Simplex algorithm")
    solve_simplex()

# Then explore all possible paths
    print("\n\nPart (b): Exploring all possible Simplex paths")
    explore_all_paths()
```