

# АНАЛІЗ РЕАЛІЗАЦІЙ СИМПЛЕКС-МЕТОДУ ЛІНІЙНОГО ПРОГРАМУВАННЯ НА ПРИКЛАДІ ЗАДАЧІ ЛОГІСТИЧНОЇ ОПТИМІЗАЦІЇ

КН-4  
Мудра Катерина  
Володимирівна

НАУКОВИЙ КЕРІВНИК  
Силенко Ілля Володимирович



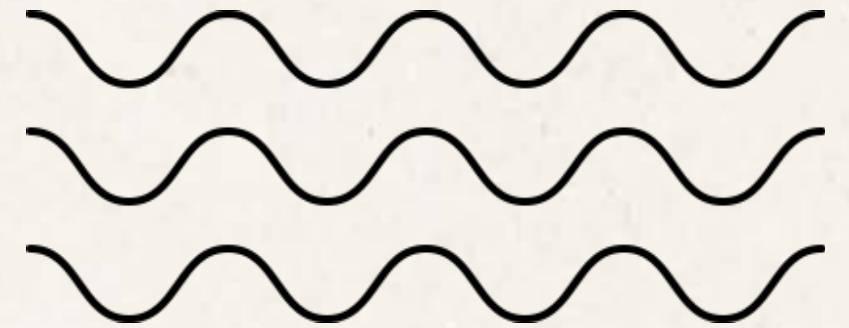
# Мета

розробити та реалізувати модель багатоцільової оптимізації задачі гуманітарної логістики з використанням симплекс-методу

# Постановка задачі

- дослідження основних засад лінійного програмування та наявних програмних інструментів
- вибір задачі та побудова математичної моделі
- реалізація задачі трьома методами: з використанням бібліотек PuLP і `scipy.optimize.linprog`, а також за допомогою власноруч реалізованого симплекс-методу
- тестування розробленого алгоритму на експериментальних даних
- аналіз мікроаналізу чутливості (альфа, бета, гамма)





# Актуальність роботи

Гуманітарна логістика, особливо в умовах війни, вимагає моделей, які враховують не лише вартість, а й ризик та час доставки.

Для оптимізації цих показників, а також для спрощення обрахунків можна використовувати лінійне програмування.

# Багатоцільова задача лінійного програмування

це задача оптимізації, у якій необхідно одночасно врахувати декілька цільових функцій, що описують різні аспекти системи

Загальна математична постановка виглядає так:

Оптимізувати (одночасно):  $f_1(x), f_2(x), \dots, f_k(x)$   
при умові:  $Ax \leq b, \quad x \geq 0$

де:

- $x \in \mathbb{R}^n$  — вектор змінних;
- $f_i(x) = c_i^T x, i = 1, \dots, k$  — лінійні цільові функції;
- $A \in \mathbb{R}^{m \times n}, b \in \mathbb{R}^m$  — система обмежень.

# Задача гуманітарної логістики

Тема - задача гуманітарної логістики. Питання - як доставити вантаж із  $m$  складів до  $n$  пунктів призначення, зважаючи на ризик маршрутів.

Мета - мінімізувати зважену суму трьох показників:

- вартості доставки,
- ризику маршруту,
- часу доставки.

Цільова функція:

$$\min \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n (\alpha \cdot c_{ij} + \beta \cdot r_{ij} + \gamma \cdot t_{ij}) \cdot x_{ij}$$

$\alpha, \beta, \gamma$  – вагові коефіцієнти,  
що визначають важливість кожного з критеріїв (вартість, ризик, час),  
 $c_{ij}, r_{ij}, t_{ij}$  – відповідні значення для кожного маршруту доставки,  
 $x_{ij}$  – змінна, що визначає обсяг доставки з точки  $i$  в точку  $j$

# Умови задачі

## Набори даних

- $i \in \{1, 2, \dots, m\}$  — індекси складів (центрів постачання),
- $j \in \{1, 2, \dots, n\}$  — індекси пунктів призначення (споживачів).

## Параметри

- $s_i$  — доступна кількість товарів на складі  $i$ ,
- $d_j$  — потреба в пункті  $j$ ,
- $c_{ij}$  — вартість доставки одиниці товару від складу  $i$  до пункту  $j$ ,
- $r_{ij}$  — ризик доставки по маршруту  $i \rightarrow j$ ,
- $t_{ij}$  — час доставки по маршруту  $i \rightarrow j$ ,
- $\alpha, \beta, \gamma \in [0, 1]$  — ваги відповідно для ризику, часу, вартості, причому  $\alpha + \beta + \gamma = 1$ ,

## Змінні

- $x_{ij} \geq 0$  — кількість одиниць, які транспортуються зі складу  $i$  до пункту  $j$ .

# Обмеження

Забезпечення всіх пунктів:

$$\sum_{i=1}^m x_{ij} \geq d_j, \quad \forall j = 1, \dots, n$$

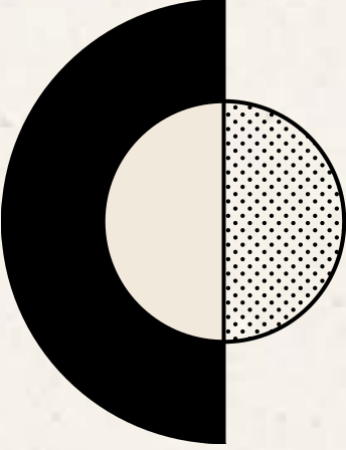
Обмеження запасів на складах:

$$\sum_{j=1}^n x_{ij} \leq s_i, \quad \forall i = 1, \dots, m$$

Невід'ємність:

$$x_{ij} \geq 0, \quad \forall i, j$$

# Реалізація алгоритму



Три реалізації алгоритму на Python:

## PuLP

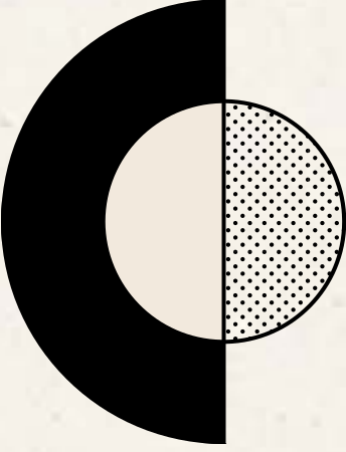
- Описуються змінні  $x_{ij}$ , які відповідають перевезенням із складів у пункти.
- Задається цільова функція як зважена сума витрат, ризиків і часу.
- Додаються обмеження на суму поставок та потреб.
- Після формулювання задача автоматично розв'язується внутрішнім симплекс-методом.

## SciPy

- Подання задачі у вигляді стандартної матриці:  $A_{eq}$ ,  $b_{eq}$ ,  $c$ .
- Передається масив меж змінних (усі невід'ємні).
- Алгоритм `highs` (HiGHS solver) виконує оптимізацію й повертає результат.

## Власна реалізація

- Покрокове ручне впровадження класичного симплекс-алгоритму
- Візуалізація симплекс-таблиць та виведення пояснень
- Графічне представлення “шляху” цільової функції



# Реалізація алгоритму

PuLP

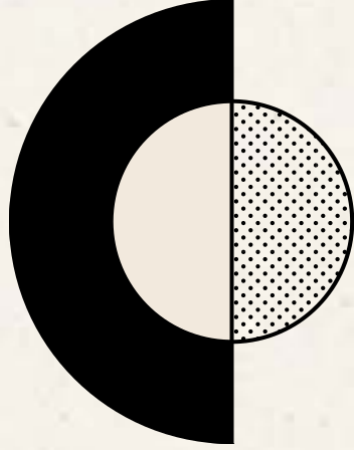
```
--- alpha=1.0, beta=0.2, gamma=0.1 ---  
[PuLP] Статус: Optimal  
[PuLP] Z = 2551.00  
  x_0_0 = 80.00  
  x_0_3 = 20.00  
  x_1_1 = 100.00  
  x_1_3 = 50.00  
  x_2_2 = 90.00  
  x_2_3 = 30.00
```

Власна реалізація

```
[Власна реалізація] z = 3974.00  
  x_0_1 = 10.00  
  x_0_2 = 90.00  
  x_1_0 = 50.00  
  x_1_3 = 100.00  
  x_2_0 = 30.00  
  x_2_1 = 90.00
```

SciPy

```
--- alpha=1.0, beta=0.2, gamma=0.1 ---  
[SciPy] Статус: Optimization terminated successfully. (HiGHS Status 7: Optimal)  
[SciPy] Z = 2551.00  
  x_0_0 = 80.00  
  x_0_3 = 20.00  
  x_1_1 = 100.00  
  x_1_3 = 50.00  
  x_2_2 = 90.00  
  x_2_3 = 30.00
```



# Реалізація алгоритму

Особливості власної реалізації симплексу:

- Покроковий вивід таблиці з поясненнями
- Графік зміни цільової функції
- Можливість роботи з великомасштабною моделлю (до 80 змінних)

--- Симплекс-таблиця. Крок 5 ---

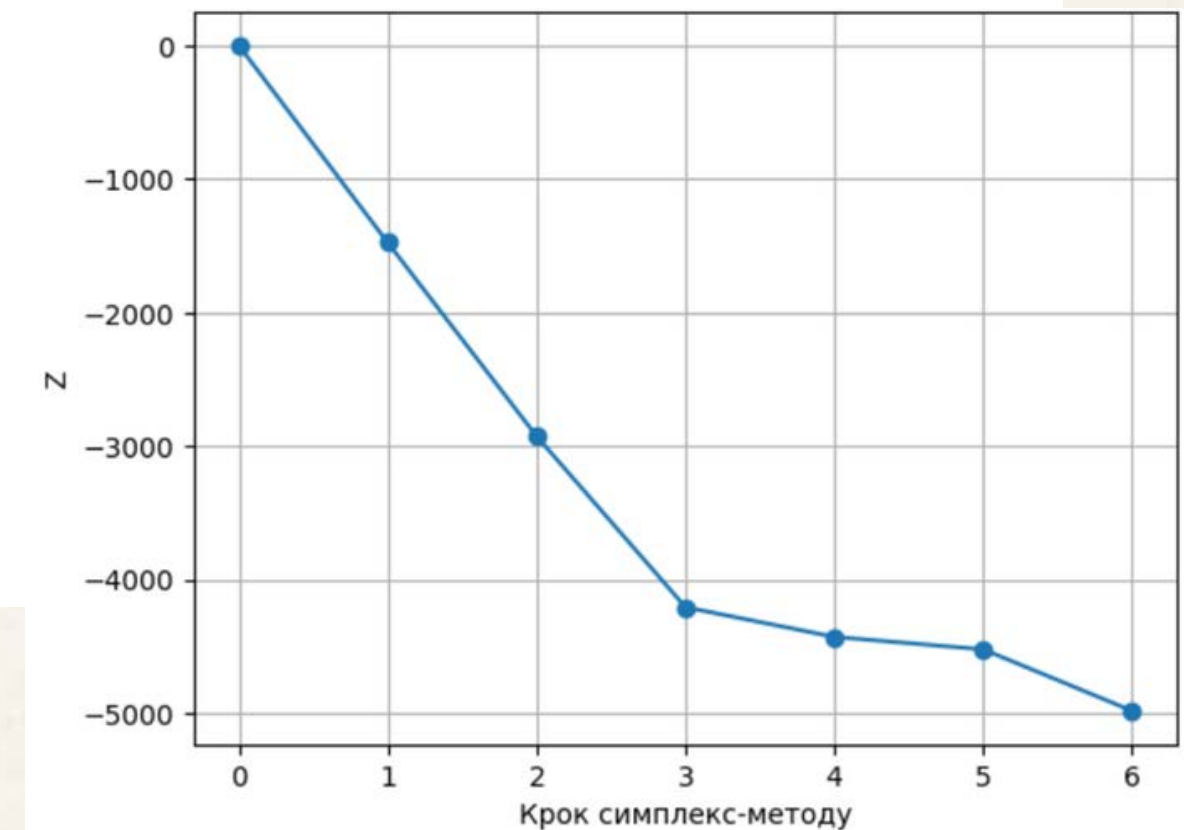
Базис	x1	x2	x3	x4	x5	x6	x7	x8	x9	x10	x11	s1	s2	s3	s4	s5	s6	s7	s8	RHS
x2	1.00	1.00	0.00	1.00	0.00	0.00	-1.00	0.00	0.00	0.00	-1.00	0.00	1.00	0.00	0.00	0.00	0.00	-1.00	0.00	10.00
s3	0.00	0.00	0.00	-1.00	1.00	1.00	1.00	0.00	0.00	0.00	0.00	-1.00	0.00	1.00	0.00	0.00	0.00	0.00	-1.00	50.00
x9	1.00	0.00	0.00	1.00	0.00	-1.00	-1.00	0.00	1.00	0.00	0.00	1.00	1.00	0.00	1.00	0.00	-1.00	-1.00	0.00	30.00
s5	0.00	0.00	0.00	-1.00	1.00	1.00	1.00	0.00	0.00	0.00	0.00	-1.00	-1.00	0.00	-1.00	1.00	1.00	1.00	0.00	50.00
x10	-1.00	0.00	0.00	-1.00	0.00	1.00	1.00	0.00	0.00	1.00	1.00	0.00	-1.00	0.00	0.00	0.00	1.00	1.00	0.00	90.00
x3	0.00	0.00	1.00	0.00	0.00	0.00	1.00	0.00	0.00	0.00	1.00	0.00	0.00	0.00	0.00	0.00	0.00	1.00	0.00	90.00
x8	0.00	0.00	0.00	1.00	0.00	0.00	0.00	1.00	0.00	0.00	0.00	1.00	0.00	0.00	0.00	0.00	0.00	0.00	1.00	100.00
Z	1.60	0.00	0.00	8.80	-7.30	-4.40	-4.30	0.00	0.00	0.00	8.90	13.10	7.40	0.00	8.80	0.00	1.40	5.70	11.60	3609.00

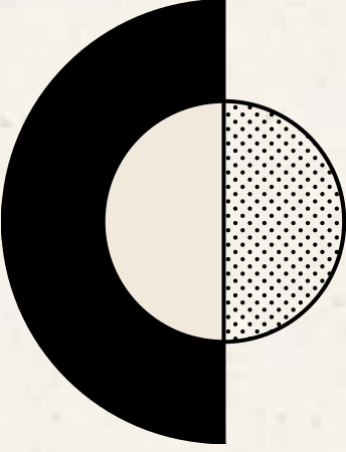
Розрахунок  $\theta$  для кожного рядка:

$\theta_1 = \infty$  ( $a_{ik} = 0.00 \leq 0$ )  
 $\theta_2 = 50.00 / 1.00 = 50.00$  для s2  
 $\theta_3 = \infty$  ( $a_{ik} = 0.00 \leq 0$ )  
 $\theta_4 = 50.00 / 1.00 = 50.00$  для s4  
 $\theta_5 = \infty$  ( $a_{ik} = 0.00 \leq 0$ )  
 $\theta_6 = \infty$  ( $a_{ik} = 0.00 \leq 0$ )  
 $\theta_7 = \infty$  ( $a_{ik} = 0.00 \leq 0$ )

=== Пояснення переходу до наступного кроку ===

Вибрано вхідну змінну: x\_5 (мінімальна оцінка приросту: -7.30)  
 Мінімальне  $\theta = 50.00$ , отже, вихідна змінна: s2  
 Півот-елемент: 1.00  
 Оновлюємо базис: замінюємо s2 на x\_5



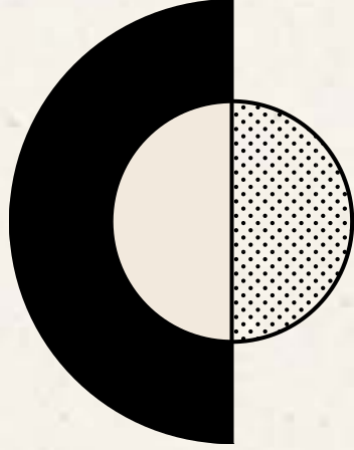


# Експериментальні дані

Для тестування алгоритму було обрано 2 набори експериментальних даних:

- Склади: 3
- Punkти призначення: 4
- Запаси по складах: [100, 150, 120]
- Потреби пунктів призначення: [80, 100, 90, 100]
- Матриця вартості С (грн):  
[ [4, 6, 9, 7],  
[5, 4, 7, 8],  
[6, 7, 4, 5] ]
- Матриця ризику R (0-10):  
[ [3, 5, 8, 6],  
[4, 3, 5, 7],  
[5, 6, 3, 4] ]
- Матриця часу доставки T (год):  
[ [12, 18, 25, 20],  
[15, 12, 20, 22],  
[18, 20, 10, 15] ]

- Склади: 6
- Punkти призначення: 8
- Запаси по складах: [120, 140, 100, 90, 130, 110]
- Потреби пунктів призначення: [80, 75, 95, 60, 85, 70, 100, 100]
- Матриця вартості С (грн):  
[ [6, 8, 5, 9, 7, 6, 4, 8],  
[5, 7, 6, 8, 5, 5, 6, 9],  
[7, 6, 8, 7, 6, 7, 5, 6],  
[6, 5, 6, 9, 7, 6, 8, 7],  
[5, 8, 7, 6, 7, 5, 6, 5],  
[7, 6, 6, 7, 8, 6, 7, 6] ]
- Матриця ризику R (0-10):  
[ [4, 5, 4, 6, 3, 5, 3, 4],  
[5, 4, 3, 4, 4, 3, 5, 4],  
[4, 4, 5, 3, 5, 4, 3, 3],  
[3, 5, 4, 4, 3, 5, 4, 5],  
[4, 3, 5, 4, 4, 4, 3, 4],  
[5, 4, 3, 5, 5, 3, 4, 3] ]
- Матриця часу доставки T (год):  
[ [15, 20, 12, 18, 14, 17, 13, 16],  
[13, 17, 14, 15, 16, 12, 14, 18],  
[18, 14, 17, 16, 15, 18, 13, 17],  
[14, 16, 15, 17, 14, 16, 15, 15],  
[15, 17, 16, 14, 18, 14, 16, 14],  
[16, 14, 13, 16, 17, 15, 14, 15] ]



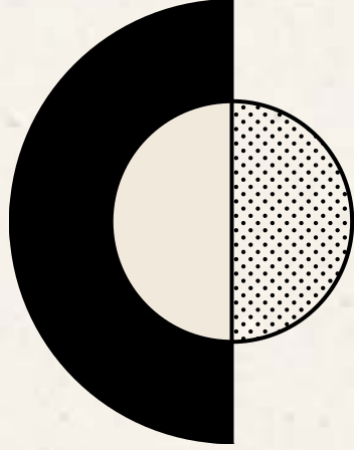
# Мікроаналіз чутливостей

Були обрані такі конфігурації:

:

<b>Сценарій</b>	<b><math>\alpha</math></b>	<b><math>\beta</math></b>	<b><math>\gamma</math></b>	<b>Пріоритет</b>
Економічний	1.0	0.2	0.1	Мін. вартості
Швидка доставка	0.3	0.1	1.0	Мін. часу
Максимальна безпека	0.2	1.0	0.1	Мін. ризику
Збалансований (нейтральний)	1.0	1.0	1.0	Компроміс

$\alpha$  – ваговий коефіцієнт для вартості доставки,  
 $\beta$  – ваговий коефіцієнт для ризику маршруту,  
 $\gamma$  – ваговий коефіцієнт для часу транспортування.



# Мікроаналіз чутливостей

Результати тестувань:

Сценарій – економічний

$$\alpha = 1.0, \beta = 0.2, \gamma = 0.1$$

Набір даних	Версія	Z	Коментар
Мала	<u>PuLP</u>	2551	
Мала	<u>SciPy</u>	2551	
Мала	Власна	3974	
Велика	<u>PuLP</u>	5112	Статус <u>infeasible</u> , результат перевищує попит
Велика	<u>SciPy</u>	-	<u>No solution, статус infeasible</u>
Велика	Власна	6935	

Сценарій – максимальна безпека

$$\alpha = 0.2, \beta = 1.0, \gamma = 0.1$$

Набір даних	Версія	Z	Коментар
Мала	<u>PuLP</u>	2220	
Мала	<u>SciPy</u>	2220	
Мала	Власна	3678	
Велика	<u>PuLP</u>	3931	Статус <u>infeasible</u> , результат перевищує попит
Велика	<u>SciPy</u>	-	<u>No solution, статус infeasible</u>
Велика	Власна	5324	

Сценарій – швидка доставка

$$\alpha = 0.3, \beta = 0.1, \gamma = 1.0$$

Набір даних	Версія	Z	Коментар
Мала	<u>PuLP</u>	5861	
Мала	<u>SciPy</u>	5861	
Мала	Власна	8775	
Велика	<u>PuLP</u>	10606	Статус <u>infeasible</u> , результат перевищує попит
Велика	<u>SciPy</u>	-	<u>No solution, статус infeasible</u>
Велика	Власна	13301.50	

Сценарій – збалансований (нейтральний)

$$\alpha = 1.0, \beta = 1.0, \gamma = 1.0$$

Набір даних	Версія	Z	Коментар
Мала	<u>PuLP</u>	8180	
Мала	<u>SciPy</u>	8180	
Мала	Власна	12810	
Велика	<u>PuLP</u>	15525	Статус <u>infeasible</u> , результат перевищує попит
Велика	<u>SciPy</u>	-	<u>No solution, статус infeasible</u>
Велика	Власна	19645	

# Мікроаналіз чутливостей - висновки

- Зміна вагових коефіцієнтів суттєво впливає на структуру оптимального плану і значення цільової функції.
- Збалансовані сценарії дають найвищі значення  $Z$ , що підтверджує: одночасна оптимізація суперечливих критеріїв вимагає компромісів.
- Найефективніші (у плані витрат) рішення – у економічному сценарії, але вони можуть не задовольняти безпекові чи часові обмеження гуманітарних місій.
- Вибір значень має не лише математичне, але й етичне значення в контексті гуманітарних місій.
- Надмірна концентрація на одному критерії може спричинити небажані наслідки: дешеві, але повільні або небезпечні маршрути.

# Реалізація симплексу - висновки

Малий набір даних:

- Реалізації PuLP, SciPy дали ідентичне значення цільової функції.
- Власна реалізація в деяких випадках обирала інший базис, що призводило до трохи гіршого результату

Великий набір даних:

SciPy (linprog з методом HiGHS):

- Повертає статус `infeasible` – не існує оптимального розв'язку.
- Не видає жодного плану доставки.
- Не дозволяє проаналізувати ситуацію – повертає лише `res.success = False`.

PuLP (розв'язувач CBC):

- Повертає розв'язок незважаючи на статус "Infeasible".
- План доставки порушує обмеження на потреби – перевищено обсяги доставки до деяких пунктів.
- Навіть за додаткової перевірки на жорсткість обмежень розв'язувач не може знайти оптимального розв'язку.

Власна реалізація:

- Успішно знаходить допустиме рішення.
- Не порушує жодного з обмежень.

**Дякую за увагу!**

---