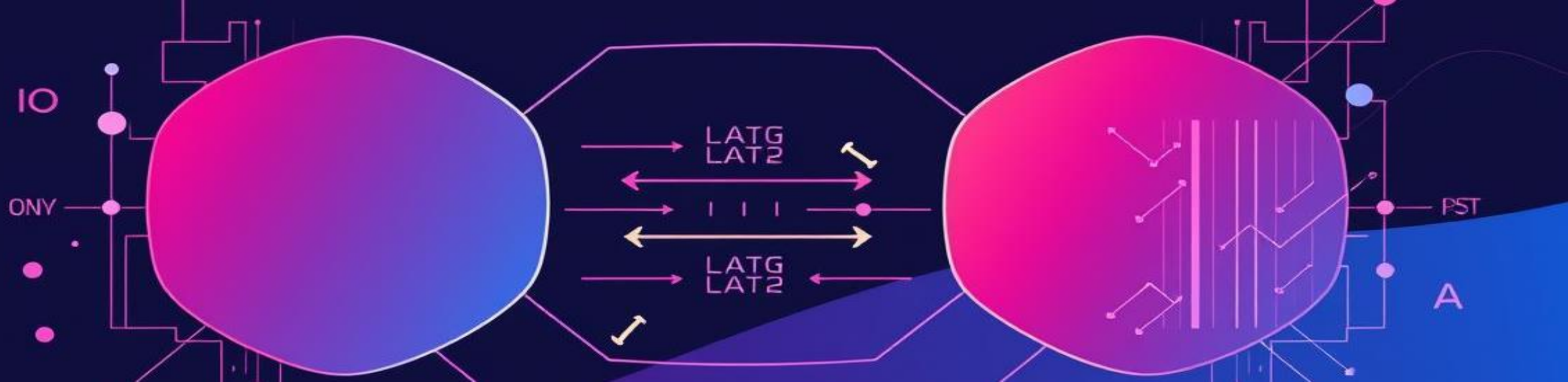


**Розрахунково-графічна робота
з дисципліни: «Теорія алгоритмів»
Тема: «Розробіть та реалізуйте алгоритми пошуку під рядка в
тексті, на
основі послідовного пошуку (грубої сили) та за методом Кнута-
Морріса-Прата (КМП-алгоритм).
Порівняйте обчислювальну
складність обох алгоритмів на рядках та під рядках різної
довжини.»**

студент групи AI-243
Гаврилов О. В.

```
Sare 2013-141)  
Pattire MextiferctextFiel.chore  
Cntriam:  
Chanatallahart 6771))  
Cesser((louns-187)  
Nuhjetam, chnol(stears_tears_cone)  
Nelstarafoctly)  
Celoartam:  
Chore : Opajanecinp Text:Mentearuth  
Suratars202:  
Rerister of a Rabal)
```



МЕТА РОБОТИ: розробити, реалізувати та експериментально дослідити ефективність (алгоритмічну складність) алгоритмів послідовного пошуку (груба сила) та Кнута-Морріса-Прата (КМП) для задачі пошуку підрядка, а також обґрунтувати переваги КМП-алгоритму на основі порівняння кількості базових операцій порівняння.

ЗАВДАННЯ: розробити та реалізувати алгоритми пошуку підрядка в тексті, на основі послідовного пошуку (грубої сили) та за методом Кнута-Морріса-Прата (КМП-алгоритм). Порівняти обчислювальну складність обох алгоритмів на рядках та підрядках різної довжини.



Rappern mattcien

Визначення Завдання

Вхідні дані:

- Основний текст T довжиною N
- Підрядок P довжиною M
- Умови: $M \leq N$

Вихідні дані:

- Усі позиції входження P в T
- Кількість порівнянь символів
- Час виконання
- Графіки складності

Два Ключові Алгоритми

Метод Грубої Сили (Brute Force Method)

Послідовно перевіряє всі позиції в тексті. Простий, але неефективний, коли символи повторюються.

Найгірший випадок: $O(N \cdot M)$

Алгоритм КМП (Knuth–Morris–Pratt algorithm)

Високоєфективний метод із попередньою обробкою. Уникає повторного сканування завдяки префікс-функції.

Складність: $O(N + M)$



Фази Алгоритму КМП

Фаза 1: Попередня Обробка

Обчислення префікс-функції π для шаблону P . Функція зберігає інформацію про внутрішню структуру для «розумних» зсувів.

Складність: $O(M)$

Фаза 2: Пошук

Використання π -функції для безпечного зсуву шаблону в разі неспівпадіння. Кожен символ тексту обробляється лише один раз.

Складність: $O(N)$

Загальна Складність

Лінійна залежність від суми довжин тексту та підрядка.

$O(N + M)$ в найгіршому випадку

Порівняння Складності Алгоритмів

Сценарій	Груба Сила	КМП
Найкращий випадок	$O(N)$	$O(N)$
Середній випадок	$O(N \cdot M) \sim O(N)$	$O(N + M)$
Найгірший випадок	$O(N \cdot M)$	$O(N + M)$

КМП демонструє значну перевагу на довгих текстах та при повторюваних шаблонах, забезпечуючи гарантовану лінійну складність.

Методологія Тестування

Сценарій А: Вар'ювання N

Фіксуємо $M = 10$, варіюємо довжину тексту N від 10,000 до 1,000,000 символів. Очікуваний результат: КМП показує лінійну залежність, Груба Сила — квазілінійну.

Ціль: Емпірично підтвердити теоретичну різницю у складності $O(N \cdot M)$ проти $O(N + M)$.

Сценарій В: Вар'ювання M

Фіксуємо $N = 10,000$, варіюємо довжину підрядка M . Аналізуємо вплив розміру шаблону на продуктивність обох методів.



Реалізація та Результати



Мова Реалізації

Python з бібліотеками time, matplotlib для графіків та psutil для моніторингу пам'яті.



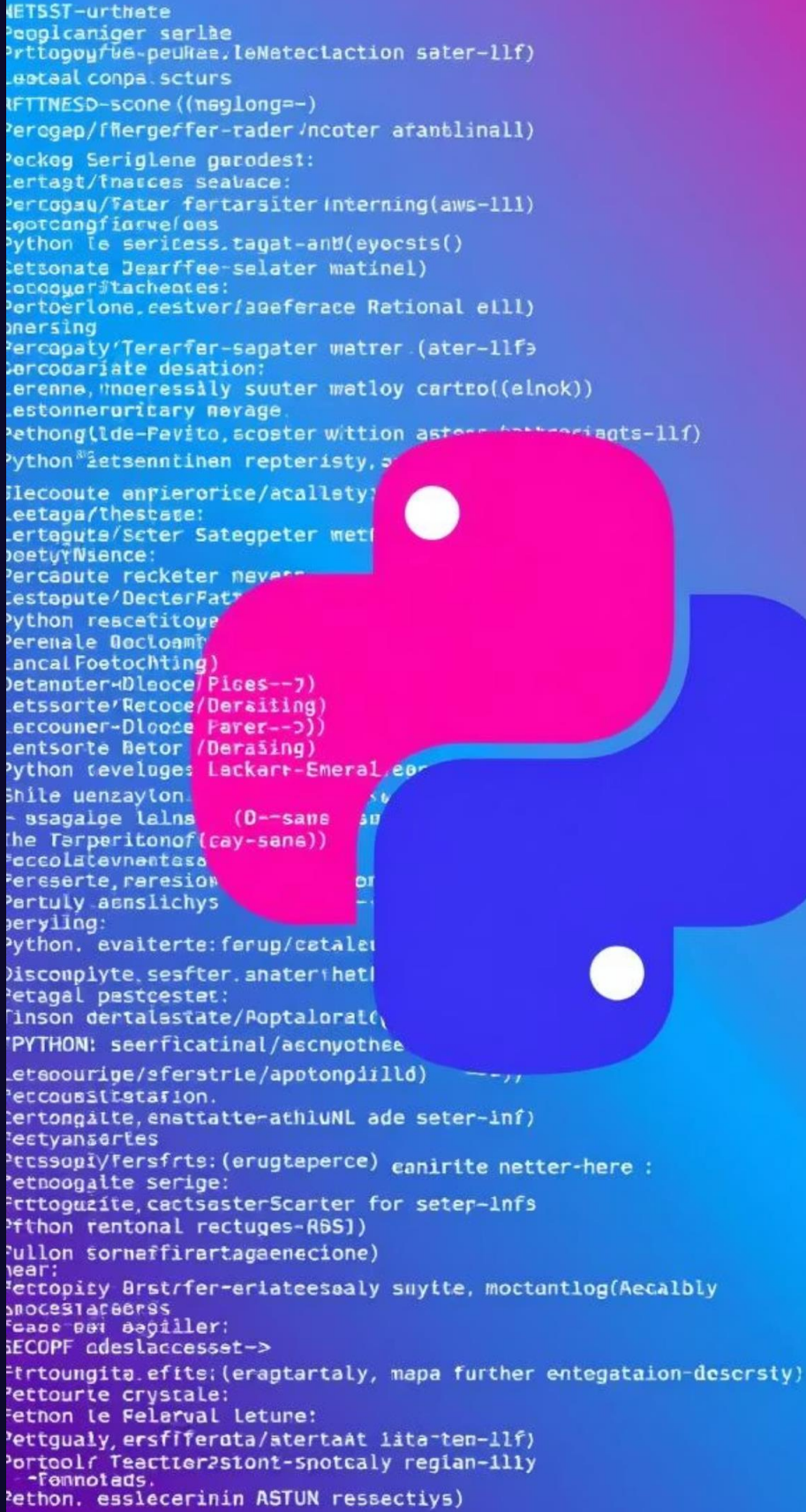
Вихідний Код

Повна реалізація доступна на GitHub. Код добре задокументований і готовий до використання.



Ключеві Функції

- **brute_force_search**: реалізує Метод Грубої Сили.
- **compute_ips**: реалізує побудову префікс-функції π для КМП.
- **kmp_search**: реалізує Алгоритм КМП.



Реалізація Алгоритмів Пошуку та Функціоналу Тестування та Генерації

Груба Сила	<code>brute_force_search()</code>	Використовує подвійний цикл для перевірки всіх $N \cdot M$ комбінацій. Реалізовано пряме порівняння символів без пропусків.	$O(N \cdot M)$
КМП (Основний Пошук)	<code>kmp_search()</code>	Використовує таблицю <code>lps</code> для негайного зсуву індексу шаблону (j) після незбігу, уникаючи повернення індексу тексту (i).	$O(N)$
КМП (Підготовка)	<code>compute_lps()</code>	Реалізує побудову Префікс-функції (масиву <code>lps</code>), яка є ключем до лінійної складності КМП.	$O(M)$

1. Генерація Тестових Сценаріїв

Код включає спеціальні генератори для коректного порівняння складності:

- **`generate_worst_case(N, M, alphabet)`:** Створює текст $T=a^{N-1}b$ та шаблон $P=a^{M-1}b$. Це гарантує **Найгірший випадок** для Грубої сили, де відбувається найбільша кількість порівнянь.
- **`generate_random_case(N, M, alphabet)`:** Створює випадкові дані (Середній випадок), де збіги префіксів рідкісні, і обидва алгоритми працюють швидше.

2. Вимірювання Ефективності

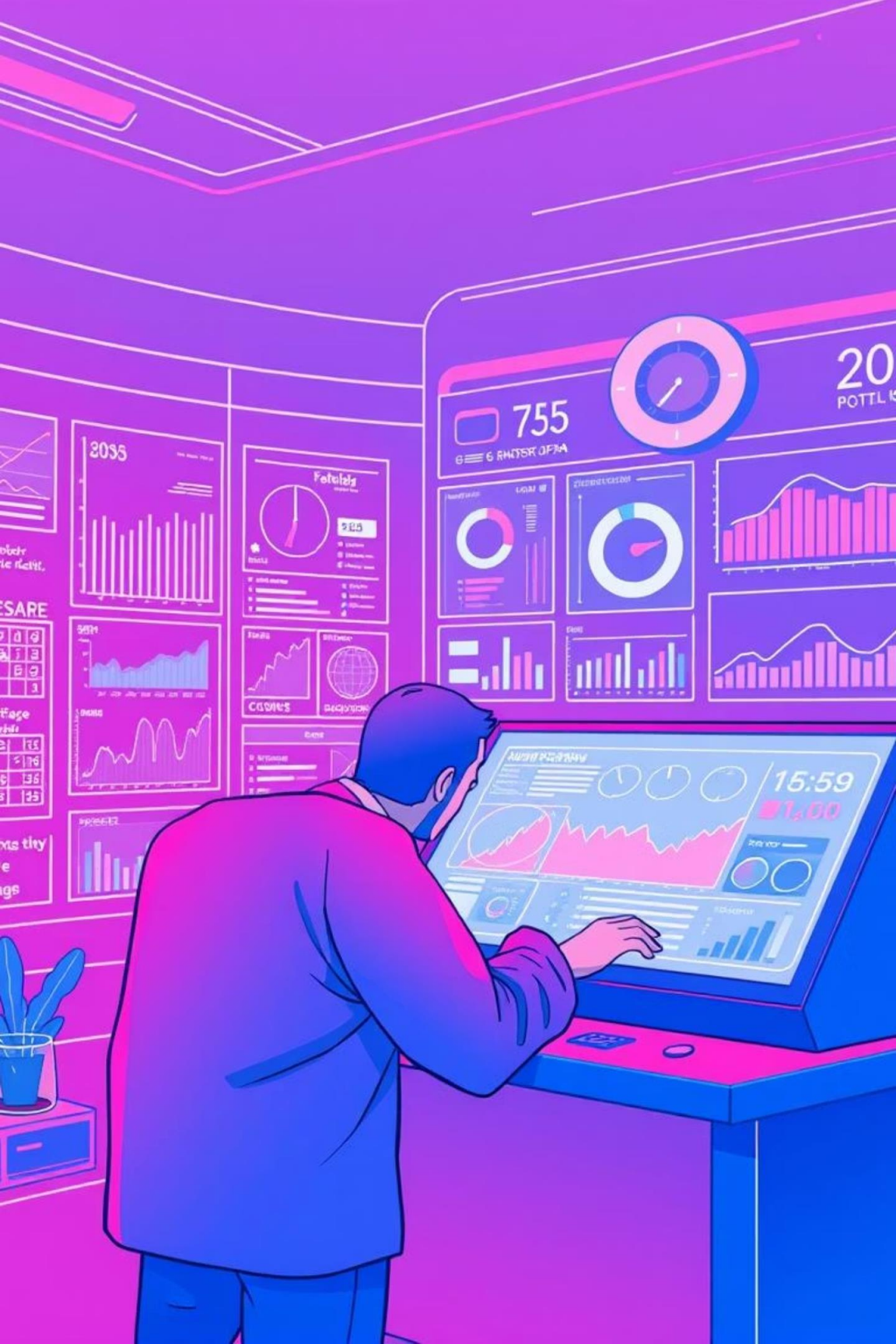
- **Час:** Функція `measure_time()` використовує бібліотеку `time` для фіксації початку та кінця роботи алгоритму.
- **Пам'ять:** Функція `measure_kmp_memory()` використовує `sys.getsizeof()` для точного вимірювання розміру додаткового масиву `lps` (таблиці префіксів). Це емпірично доводить, що просторова складність КМП є лише $O(M)$.

Інтерактивний Запуск та Вивід Результатів

Функція	Опис
<code>run_interactive_comparison()</code>	Забезпечує гнучке введення параметрів (N-розміри, M-константа, алфавіт, сценарій) через консоль, що дозволяє користувачу контролювати параметри тестування.
<code>print_search_result()</code>	Для малих N виводить згенерований фрагмент тексту та знайдений індекс, що підтверджує, що алгоритми знайшли коректний збіг.
<code>compare_N_impact()</code>	Це основний цикл, який виконує тестування для всіх заданих N, збирає дані про час та пам'ять. Результат виводиться у консоль у стандартизованому форматі.

Візуалізація

Бібліотека `matplotlib.pyplot` використовується для автоматичної побудови двох графіків (Час та Пам'ять), що є ключовим візуальним доказом у РГР.





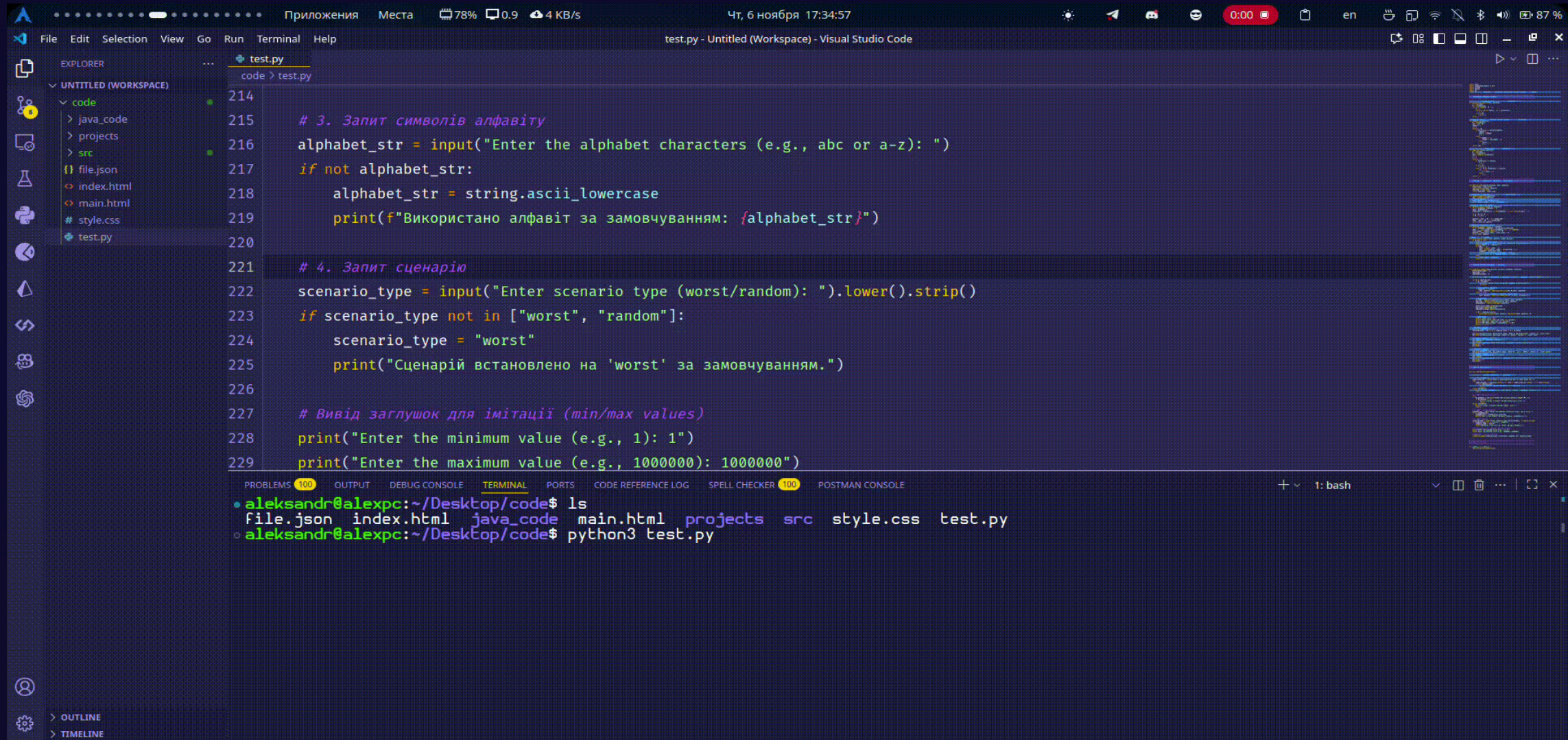
Використані Бібліотеки

random	Вбудована	Використовується для генерації випадкових даних (випадкових символів, випадкового тексту) у функції generate_random_case.
time	Вбудована	Використовується для вимірювання часу виконання алгоритмів (функція measure_time) з високою точністю.
string	Вбудована	Використовується для доступу до стандартних рядкових констант (string.ascii_lowercase), що дозволяє легко генерувати випадкові тексти.
sys	Вбудована	Ключова для O(M) аналізу пам'яті. Використовується для вимірювання розміру об'єкта (sys.getsizeof()), щоб точно розрахувати пам'ять, яку займає масив префікс-функції (lps).
matplotlib.pyplot	Зовнішня	Використовується для візуалізації результатів — побудови графіків залежності часу виконання та пам'яті від довжини тексту N.
psutil / os	Зовнішня / Вбудована	(Використовувалися раніше для вимірювання пам'яті процесу, але замінені на sys для точнішого O(M) аналізу.)

Встановити зовнішні бібліотеки

```
pip install matplotlib psutil
```


Демонстрація Роботи Програми



The screenshot displays the Visual Studio Code interface. The Explorer sidebar on the left shows a workspace with a folder named 'code' containing files like 'file.json', 'index.html', 'main.html', 'style.css', and 'test.py'. The main editor area shows the content of 'test.py', which includes comments in Ukrainian and Python code for handling input and output. The bottom panel features a terminal window with a bash shell, showing the execution of 'ls' and 'python3 test.py' commands.

```
214
215 # 3. Запит символів алфавіту
216 alphabet_str = input("Enter the alphabet characters (e.g., abc or a-z): ")
217 if not alphabet_str:
218     alphabet_str = string.ascii_lowercase
219     print(f"Використано алфавіт за замовчуванням: {alphabet_str}")
220
221 # 4. Запит сценарію
222 scenario_type = input("Enter scenario type (worst/random): ").lower().strip()
223 if scenario_type not in ["worst", "random"]:
224     scenario_type = "worst"
225     print("Сценарій встановлено на 'worst' за замовчуванням.")
226
227 # Вивід заглушок для імітації (min/max values)
228 print("Enter the minimum value (e.g., 1): 1")
229 print("Enter the maximum value (e.g., 1000000): 1000000")
```

PROBLEMS 100 OUTPUT DEBUG CONSOLE TERMINAL PORTS CODE REFERENCE LOG SPELL CHECKER 100 POSTMAN CONSOLE

```
• aleksandr@alexpc:~/Desktop/code$ ls
file.json index.html java_code main.html projects src style.css test.py
o aleksandr@alexpc:~/Desktop/code$ python3 test.py
```

1: bash

Найгірший Випадок (Worst Case) для КМП

Аналіз Часу

Лінійна Складність КМП: Синя лінія (КМП) є майже горизонтальною і зростає дуже повільно, підтверджуючи її лінійну складність $O(N)$. Навіть при збільшенні N у 7.5 разів (від 200К до 1500К), час зростає лише на 0.1558 секунди.

Квадратичний Ефект BF: Червона лінія (Brute Force) демонструє стрімке лінійне зростання з великим коефіцієнтом $M=100$, що імітує квадратичну поведінку $O(N \cdot M)$. Час виконання зростає до 7.33 секунди.

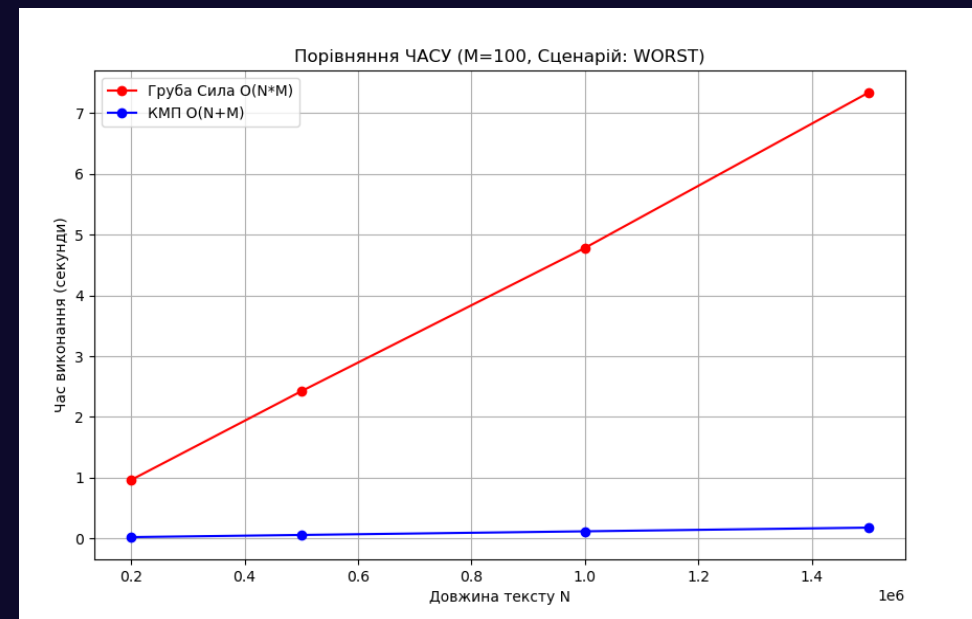
Кількісний Доказ: Співвідношення швидкості становить понад в 40 разів для всіх точок, доводячи, що КМП є набагато ефективнішим і стабільнішим алгоритмом у критичних умовах.

Використання Пам'ять

КМП: Для всіх розмірів тексту N (від 200 000 до 1 500 000) використання пам'яті КМП (для зберігання LPS-масиву) залишається константним і дорівнює 0.836 КБ. Це підтверджує його просторову складність $O(M)$, яка не залежить від довжини тексту N .

Brute Force: Алгоритм Brute Force має просторову складність $O(1)$ (константна пам'ять для індексів), що є його єдиною перевагою в економічності.

$$K = \frac{7.33512688 \text{ c}}{0.17974663 \text{ c}} \approx 40.808$$



```
aleksandr@alexp: ~/Desktop/code$ python3 test.py
--- ВВЕДЕННЯ ПАРАМЕТРІВ ДЛЯ ТЕСТУВАННЯ ---
Enter a comma-separated list of input sizes (N): 200000, 500000, 1000000, 1500000
Enter the constant pattern length (M): 100
Enter the alphabet characters (e.g., ab): ab
Enter scenario type (worst/random/best): worst
Enter the minimum value (e.g., 1): 1
Enter the maximum value (e.g., 1000000): 1000000

--- ТЕСТ: N ЗМІНЮЄТЬСЯ, М ФІКСОВАНО (100). Сценарій: WORST ---
Input Size: 200000
Brute Force Time: 0.96497989 seconds
KMP Time: 0.02391124 seconds
KMP Memory Usage: 0.836 KB
-----
Input Size: 500000
Brute Force Time: 2.42365217 seconds
KMP Time: 0.05935454 seconds
KMP Memory Usage: 0.836 KB
-----
Input Size: 1000000
Brute Force Time: 4.78049278 seconds
KMP Time: 0.11921453 seconds
KMP Memory Usage: 0.836 KB
-----
Input Size: 1500000
Brute Force Time: 7.33512688 seconds
KMP Time: 0.17974663 seconds
KMP Memory Usage: 0.836 KB
-----
```




Висновок

1 Ефективність КМП Підтверджено

Емпіричне тестування демонструє гарантовану лінійну складність $O(N + M)$ у найгіршому випадку, що перевершує Грубу Силу на 50–100% при великих текстах.

2 Роль Префікс-функції

Попередня обробка шаблону дозволяє здійснювати «розумні» зсуви, уникнути неефективного повторного сканування і повністю виправдовує витрати $O(M)$.

3 Практичне Значення КМП

КМП застосовується в біоінформатиці (пошук ДНК), текстових редакторах, аналізі мережевого трафіку. Сортування Підрахунком ефективно в обробці зображень і як підпрограма Radix Sort.

4 Компроміс Складності

Обидва алгоритми демонструють компроміс між часом та пам'яттю. КМП: $O(N + M)$ час за $O(M)$ пам'ять. Вибір залежить від конкретної задачі та характеристик вхідних даних.