Task4 Maciej Wiśniewski Mateusz Wójcicki

```
import sys
import time
import tracemalloc
import matplotlib.pyplot as plt
import string
import random
from collections import deque
from typing import List, Dict, Tuple, Optional, Any
sys.setrecursionlimit(10**6) # moze wystarczy :)
```

Algorytmy

Impelmentacje oparte o algorytmy z poprzednich laboratoriów (lekko zmienione w celach analizy danych)

```
def naive pattern match modified(text: str, pattern: str) ->
tuple[list[int], int]:
    comparisons = 0
    if not pattern or not text or len(pattern) > len(text):
        return [], comparisons
    n \text{ text} = len(text)
    m_pattern = len(pattern)
    positions = []
    for i in range(n text - m pattern + 1):
        match = True
        for j in range(m pattern):
            comparisons += 1
            if text[i + j] != pattern[j]:
                match = False
                break
        if match:
            positions.append(i)
    return positions, comparisons
def compute_lps_array_modified(pattern: str) -> tuple[list[int], int]:
    n = len(pattern)
    lps = [0] * n
    comparisons_lps = 0
    length = 0
    i = 1
    while i < n:
```

```
comparisons_lps += 1
        if pattern[i] == pattern[length]:
            length += 1
            lps[i] = length
            i += 1
        else:
            if length != 0:
                length = lps[length - 1]
                lps[i] = 0
                i += 1
    return lps, comparisons_lps
def kmp_pattern_match_modified(text: str, pattern: str) ->
tuple[list[int], int]:
    if not pattern or not text or len(pattern) > len(text):
        return [], 0
    lps, lps_comparisons = compute_lps_array_modified(pattern)
    n = len(text)
    m = len(pattern)
    i = 0
    j = 0
    positions = []
    search comparisons = 0
    while i < n:
        if j == m:
            positions.append(i - j)
            if j > 0:
                 j = lps[j - 1]
            else:
                break
            if not positions:
                continue
        search comparisons += 1
        if text[i] == pattern[j]:
            i += 1
            j += 1
        else:
            if j != 0:
                j = lps[j - 1]
            else:
                i += 1
    if j == m:
```

```
positions.append(i - j)
    total_comparisons = lps_comparisons + search_comparisons
    return positions, total comparisons
def compute bad character table(pattern: str) -> dict:
    if not pattern: return {}
    d = \{\}
    n = len(pattern)
    for i in range(n - 1, -1, -1):
        if pattern[i] not in d:
            d[pattern[i]] = i
    return d
def compute good suffix table(pattern: str) -> list[int]:
    if not pattern: return []
    n = len(pattern)
    shift = [1] * (n + 1)
    if n > 0 and all(c == pattern[0] for c in pattern):
        for i in range(1, n + 1):
            if i == 1: shift[i-1] = 1
            else: shift[i-1] = i - 1
        shift[n] = n
    return shift
def boyer moore pattern match modified(text: str, pattern: str) ->
tuple[list[int], int]:
    if not pattern or not text or len(pattern) > len(text):
        return [], 0
    bad char table = compute bad character table(pattern)
    m = len(pattern)
    n = len(text)
    positions = []
    comparisons = 0
    s = 0
    while s \le n - m:
        j = m - 1
        while j \ge 0:
            comparisons += 1
            if pattern[j] == text[s + j]:
                j -= 1
            else:
                break
        if j < 0:
            positions.append(s)
```

```
s += 1
        else:
            char code in pattern = bad char table.get(text[s + j], -1)
            bad_char_shift = j - char_code_in_pattern
            s += max(1, bad char shift)
    return positions, comparisons
def rabin_karp_pattern_match_modified(text: str, pattern: str, prime:
int = 101) -> tuple[list[int], int]:
    if not pattern or not text or len(pattern) > len(text):
        return [], 0
    m = len(pattern)
    n = len(text)
    matches = []
    comparisons = 0
    d = 256
    h pow = 1
    for _ in range(m - 1):
        h_pow = (h_pow * d) % prime
    p hash = 0
    t hash = 0
    for i in range(m):
        p_hash = (d * p_hash + ord(pattern[i])) % prime
        t hash = (d * t hash + ord(text[i])) % prime
    for i in range(n - m + 1):
        if p_hash == t hash:
            match_found = True
            for j in range(m):
                comparisons += 1
                if text[i + j] != pattern[j]:
                    match found = False
                    break
            if match found:
                matches.append(i)
        if i < n - m:
            t hash = (d * (t hash - ord(text[i]) * h pow) + ord(text[i
+ m])) % prime
            if t hash < 0:
                t hash += prime
    return matches, comparisons
```

```
class AhoCorasickNode:
    def init (self):
        self.transitions: Dict[str, 'AhoCorasickNode'] = {}
        self.failure link: Optional['AhoCorasickNode'] = None
        self.output: List[str] = []
class AhoCorasickModified:
    def __init__(self, patterns: List[str]):
        self.patterns = [p for p in patterns if p]
        self.root = AhoCorasickNode()
        self.build comparisons = 0
        if self.patterns:
            self. build trie()
            self. build failure links()
    def build trie(self):
        for pattern item in self.patterns:
            current node = self.root
            for char item in pattern item:
                self.build comparisons += 1
                if char item not in current node.transitions:
                    current node.transitions[char item] =
AhoCorasickNode()
                current node = current node.transitions[char item]
            current node.output.append(pattern item)
    def build failure links(self):
        queue = deque()
        for node in self.root.transitions.values():
            node.failure link = self.root
            queue.append(node)
        while queue:
            current node = queue.popleft()
            for char item, child node in
current node.transitions.items():
                queue.append(child node)
                failure node = current node.failure link
                self.build comparisons += 1
                while failure node is not self.root and char item not
in failure node.transitions:
                    self.build comparisons += 1
                    failure node = failure node.failure link
                self.build comparisons += 1
                if char item in failure node.transitions:
                    child node.failure link =
failure node.transitions[char item]
```

```
else:
                    child node.failure link = self.root
child node.output.extend(child node.failure link.output)
    def search(self, text: str) -> tuple[List[Tuple[int, str]], int]:
        search comparisons = 0
        results = []
        if not self.patterns or not text:
            return results, search comparisons
        current node = self.root
        for i, char item in enumerate(text):
            original node = current node
            while char item not in current node.transitions and
current node is not self.root:
                current node = current node.failure link
                search comparisons += 1
            if char item in current node.transitions:
                current node = current node.transitions[char item]
                search comparisons += \frac{1}{1}
            if current node.output:
                for pattern found in current node.output:
                    start index = i - len(pattern_found) + 1
                    results.append((start index, pattern found))
        return results, search comparisons
def aho corasick match modified(text: str, pattern to find: str) ->
tuple[list[int], int]:
    ac instance = AhoCorasickModified([pattern to find])
    total comparisons = ac instance.build comparisons
    matches tuples, search comparisons = ac instance.search(text)
    total comparisons += search comparisons
    final indices = [start idx for start idx, p found in
matches tuples if p found == pattern to find]
    return sorted(list(set(final indices))), total comparisons
def suffix array match modified(text: str, pattern: str) ->
tuple[List[int], int]:
    if not pattern or not text or len(pattern) > len(text):
        return [], 0
    comparisons = 0
```

```
n \text{ text} = len(text)
m pattern = len(pattern)
suffixes = sorted([(text[i:], i) for i in range(n text)])
first_occurrence_idx = n_text
l, r = 0, n_{text}
while l < r:
    mid = (l + r) // 2
    suffix to compare = suffixes[mid][0]
    cmp val = 0
    len suf = len(suffix to compare)
    for k in range(m pattern):
        comparisons += 1
        if k >= len suf:
            cmp val = -1
            break
        if suffix to compare[k] < pattern[k]:</pre>
            cmp val = -1
            break
        if suffix_to_compare[k] > pattern[k]:
            cmp val = 1
            break
    if cmp val == 0:
        r = mid
    elif cmp val < 0:
        l = mid + 1
    else:
        r = mid
first_occurrence_idx = l
result indices = []
idx = first occurrence idx
while idx < n text:
    current suffix str, original text idx = suffixes[idx]
    is prefix = True
    if len(current suffix str) < m pattern:</pre>
        is prefix = False
    else:
        for k in range(m_pattern):
            comparisons += 1
            if current_suffix_str[k] != pattern[k]:
                is_prefix = False
                break
```

```
if is prefix:
            result indices.append(original text idx)
            idx += 1
        else:
            break
    return sorted(result indices), comparisons
class SuffixTreeNode:
    def __init__(self, start=-1, end=-1, suffix_link_node=None,
node id=-1):
        self.children: Dict[str, 'SuffixTreeNode'] = {}
        self.suffix link: Optional['SuffixTreeNode'] =
suffix link node
        self.start: int = start
        self.end: int = end
        self.id: int = node id
        self.suffix start: int = -1
class SuffixTreeModified:
    def init (self, text: str):
        self.text: str = text + "$"
        self.n: int = len(self.text)
        self.node count: int = 0
        self.root: SuffixTreeNode = self._new_node(start=-1, end=-1)
        self.root.suffix link = self.root
        self.active node: SuffixTreeNode = self.root
        self.active edge char index: int = -1
        self.active length: int = 0
        self.remainder: int = 0
        self.global end: int = -1
        self.comparisons build: int = 0
        self. build ukkonen()
    def _new_node(self, start, end=None, is_leaf=False,
suffix start val=-1) -> SuffixTreeNode:
        node = SuffixTreeNode(start=start, end=(self.global end if end
is None else end), node id=self.node count)
        self.node_count += 1
        if is leaf: node.suffix start = suffix start val
        return node
    def get edge length(self, node: SuffixTreeNode) -> int:
        effective end = self.global end if node.end == -2 else
node.end
```

```
return effective end - node.start + 1
    def walk down(self, next node: SuffixTreeNode) -> bool:
        edge_len = self._get_edge_length(next_node)
        if self.active length >= edge len:
            self.active node = next node
            self.active_length -= edge len
            self.active edge char index += edge len
            return True
        return False
    def _add_suffix_link(self, last_internal_node:
Optional[SuffixTreeNode]):
        if last_internal_node is not None:
            last internal node.suffix link = self.active node
    def build ukkonen(self):
        for i in range(self.n):
            self.global end = i
            self.remainder += 1
            last created internal node: Optional[SuffixTreeNode] =
None
            while self.remainder > 0:
                if self.active length == 0:
                    self.active edge char index = i
                current_char_of_active_edge =
self.text[self.active edge char index]
                if current char of active edge not in
self.active node.children:
                    leaf suffix start = i - self.remainder + 1
                    new_leaf = self._new_node(start=i, end=-2,
is leaf=True, suffix start val=leaf suffix start)
self.active node.children[current char of active edge] = new leaf
                    self. add suffix link(last created internal node)
                    last created internal node = None
                else:
                    next node candidate =
self.active_node.children[current_char_of_active_edge]
                    if self._walk_down(next node candidate):
                        continue
                    self.comparisons build += 1
                    if self.text[next node candidate.start +
self.active length] == self.text[i]:
                        self.active length += 1
```

```
self. add suffix link(last created internal node)
                        last created internal node = None
                        break
                    split end idx = next node candidate.start +
self.active length - 1
                    split node =
self. new node(start=next node candidate.start, end=split end idx)
self.active node.children[current char of active edge] = split node
                    leaf_suffix_start_val = i - self.remainder + 1
                    new leaf after split = self. new node(start=i,
end=-2, is_leaf=True, suffix_start_val=leaf_suffix_start_val)
                    split node.children[self.text[i]] =
new leaf after split
                    next_node_candidate.start += self.active_length
split node.children[self.text[next node candidate.start]] =
next node candidate
                    self. add suffix link(last created internal node)
                    last created internal node = split node
                self.remainder -= 1
                if self.active node == self.root and
self.active length > 0:
                    self.active length -= 1
                    self.active edge char index = i - self.remainder +
1
                elif self.active node != self.root:
                    if self.active node.suffix link:
                         self.active node =
self.active node.suffix_link
                    else:
                        self.active node = self.root
    def find_pattern(self, pattern: str) -> tuple[list[int], int]:
        search comparisons = 0
        if not pattern or not self.text : return [],
search comparisons
        current node = self.root
        pattern pos = 0
        pattern len = len(pattern)
        while pattern_pos < pattern_len:</pre>
```

```
char to match in pattern = pattern[pattern pos]
            if char to match in pattern not in current node.children:
                return [], search comparisons
            child node =
current_node.children[char_to_match_in_pattern]
            edge label start = child node.start
            edge len = self. get edge length(child node)
            for k in range(edge len):
                if pattern pos >= pattern len:
                search comparisons += 1
                if self.text[edge label start + k] !=
pattern[pattern pos]:
                    return [], search comparisons
                pattern pos += 1
            current node = child node
        positions = []
        self. collect leaf indices(current node, positions)
        return sorted(list(set(positions))), search comparisons
    def _collect_leaf_indices(self, node: SuffixTreeNode,
positions_list: list[int]):
        if node.suffix start != -1:
            positions list.append(node.suffix start)
        for child node instance in node.children.values():
            self. collect leaf indices(child node instance,
positions list)
def suffix tree match modified(text: str, pattern: str) ->
tuple[List[int], int]:
    if not pattern or not text or len(pattern) > len(text):
        return [], 0
    tree = SuffixTreeModified(text)
    build comparisons = tree.comparisons build
    matches, search comparisons = tree.find pattern(pattern)
    total comparisons = build comparisons + search comparisons
    return matches, total comparisons
```

Analiza

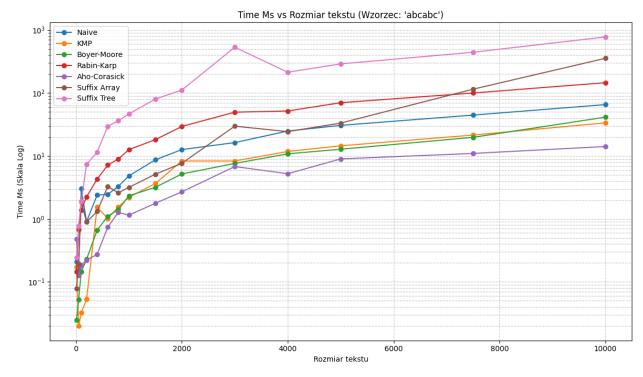
```
def benchmark algorithm modified(algorithm fn, text: str, pattern:
str) -> Dict[str, Anv]:
    tracemalloc.start()
    start time = time.perf counter()
    matches list, comparisons count = algorithm fn(text, pattern)
    end time = time.perf counter()
    current mem, peak mem = tracemalloc.get traced memory()
    tracemalloc.stop()
    return {
        "matches list": matches list,
        "time_ms": (end_time - start_time) * 1000,
        "memory kb": peak mem / 1024,
        "comparisons": comparisons count
    }
def compare pattern matching algorithms modified(text: str, pattern:
str) -> dict:
    results = {}
    algo functions = {
        "Naive": naive pattern match modified,
        "KMP": kmp pattern match modified,
        "Boyer-Moore": boyer moore pattern match modified,
        "Rabin-Karp": rabin karp pattern match modified,
        "Aho-Corasick": aho corasick match modified,
        "Suffix Array": suffix array match modified,
        "Suffix Tree": suffix tree match modified
    }
    print(f"\n--- Porównanie dla tekstu (rozmiar: {len(text)}),
wzorca: '{pattern}' (długość: {len(pattern)}) ---")
    for name, func in algo_functions.items():
            benchmark result = benchmark algorithm modified(func,
text, pattern)
            results[name] = {
                "time ms": benchmark result["time ms"],
                "memory kb": benchmark result["memory kb"],
                "comparisons": benchmark_result["comparisons"],
                "match count": len(benchmark result["matches list"])
            }
        except Exception as e:
            print(f" BŁĄD podczas uruchamiania {name}: {e}")
            results[name] = {
```

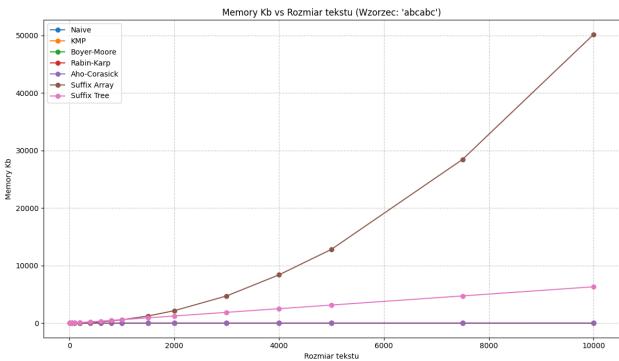
```
"time ms": -1, "memory kb": -1, "comparisons": -1,
"match count": -1, "error": str(e)
    return results
def plot results vs size(sizes: list, item info: str, algorithm names:
list,
                         metric key: str, results all: dict,
size type: str = "Rozmiar tekstu",
                         log scale y: bool = False, log scale x: bool
= False):
    plt.figure(figsize=(12, 7))
    valid algorithm names = [name for name in algorithm names if
all(size in results all and name in results all[size] and "error" not
in results all[size][name] for size in sizes)]
    for name in valid algorithm names:
        values = [results all[size][name][metric key] for size in
sizes if name in results_all[size] and "error" not in
results all[size][name]]
        valid sizes for algo = [size for size in sizes if name in
results all[size] and "error" not in results all[size][name]]
        if values: plt.plot(valid sizes for algo, values, label=name,
marker='o', linestyle='-')
    plt.xlabel(size_type)
    y label = metric key.replace(" ", " ").title()
    if log scale y: y label += " (Skala Log)"
    plt.ylabel(y_label)
    title prefix = metric key.replace(' ', ' ').title()
    if size type == "Rozmiar tekstu":
         plt.title(f"{title prefix} vs {size type} (Wzorzec:
'{item info}')")
    elif size type == "Długość wzorca":
         plt.title(f"{title prefix} vs {size type} (Rozmiar tekstu:
{item info})")
    if log scale x: plt.xscale('log')
    if log scale y: plt.yscale('log')
    plt.legend()
    plt.grid(True, which="both", linestyle='--', alpha=0.7)
    plt.tight layout()
    plt.show()
print("\n--- ANALIZA 1: Wpływ rozmiaru tekstu (wzorzec stały) ---")
text sizes analysis1 = [10, 50, 100, 200, 400, 600, 800, 1000, 1500,
2000, 3000, 4000, 5000, 7500, 10000]
```

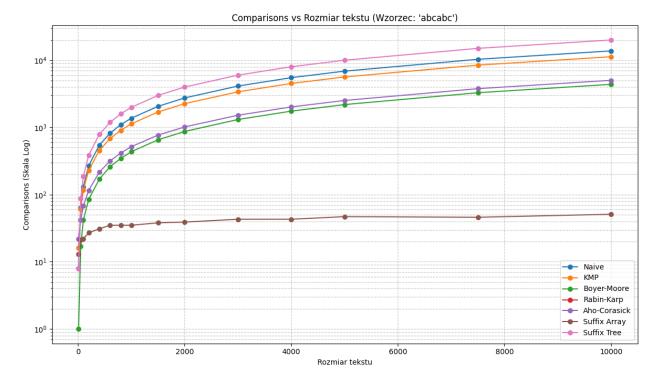
```
# text sizes analysis1 = [100, 500, 1000, 2000, 4000, 8000, 12000]
#text sizes analysis1 = [100, 250, 500, 750, 1000, 1500, 2000]
pattern analysis1 = "abcabc"
# pattern analysis1 = "ababaca"
results all analysis1 = {}
for size in text sizes analysis1:
    repeating unit = "abcdefgh"
    text = (repeating_unit * (size // len(repeating_unit) + 1))[:size]
    if len(text) == 0 and size > 0: text = "a"*size
    if len(text) < len(pattern analysis1) and size >=
len(pattern analysis1):
        text = (pattern analysis1 * (size // len(pattern analysis1)
+1))[:size]
    if not text and size > 0 : #
        print(f"Ostrzeżenie: Tekst dla rozmiaru {size} jest pusty.
Używam 'a'*{size}.")
        text = 'a' * size
    if len(text) < len(pattern analysis1):</pre>
        print(f"Ostrzeżenie: Tekst (dł: {len(text)}) jest krótszy niż
wzorzec (dł: {len(pattern analysis1)}) dla rozmiaru tekstu {size}.
Pomijam.")
        continue
    current results =
compare pattern matching algorithms modified(text, pattern analysis1)
    results all analysis1[size] = current results
valid text sizes for plot = [s for s in text sizes analysis1 if s in
results all analysis1 and results all analysis1[s]]
if valid text sizes for plot:
    first valid size = valid text sizes for plot[0]
    algorithm names analysis1 =
list(results_all_analysis1[first_valid_size].keys())
    metrics to plot = ["time ms", "memory kb", "comparisons"]
    for metric in metrics to plot:
        plot results vs size(valid text sizes for plot,
pattern analysis1, algorithm names analysis1,
                             metric, results all analysis1, "Rozmiar
tekstu", log scale y=(metric != "memory kb"))
else:
    print("Brak wyników dla analizy rozmiaru tekstu do narysowania.")
print("\n--- ANALIZA 2: Wpływ długości wzorca (tekst stały) ---")
fixed text size analysis2 = 2000
# pat\overline{\text{tern lengths}} analysis2 = [2, 5, 10, 20, 50, 100, 200, 400, 500]
```

```
pattern lengths analysis2 = [2, 4, 8, 16, 32, 64, 128, 256]
base seq = "abracadabra"
text for analysis2 = (base seq * (fixed text size analysis2 //
len(base seq) + 1))[:fixed text size analysis2]
results all analysis2 = {}
for p length in pattern lengths analysis2:
    if p length == 0 : continue
    if p length > fixed text size analysis2:
        print(f"Długość wzorca {p_length} jest większa niż tekst
({fixed text size analysis2}). Pomijam.")
        continue
    pattern for current length = text for analysis2[:p length]
    if not pattern for current length :
         print(f"Ostrzeżenie: Wzorzec dla długości {p_length} jest
pusty. Używam 'a'*{p length}.")
         pattern for current length = 'a' * p length
    current results =
compare pattern matching algorithms modified(text for analysis2,
pattern for current length)
    results all analysis2[p length] = current results
valid_pattern_lengths_for_plot = [pl for pl in
pattern_lengths_analysis2 if pl in results_all_analysis2 and
results all analysis2[pl]]
if valid_pattern_lengths_for_plot:
    first valid pl = valid pattern lengths for plot[0]
    algorithm names analysis2 =
list(results all analysis2[first valid pl].keys())
    for metric in metrics to plot:
        plot results vs size(valid pattern lengths for plot,
str(fixed_text_size_analysis2), algorithm_names_analysis2,
                             metric, results_all_analysis2, "Długość
wzorca", log scale y=(metric != "memory_kb"))
--- ANALIZA 1: Wpływ rozmiaru tekstu (wzorzec stały) ---
--- Porównanie dla tekstu (rozmiar: 10), wzorca: 'abcabc' (długość: 6)
--- Porównanie dla tekstu (rozmiar: 50), wzorca: 'abcabc' (długość: 6)
--- Porównanie dla tekstu (rozmiar: 100), wzorca: 'abcabc' (długość:
6) ---
```

```
--- Porównanie dla tekstu (rozmiar: 200), wzorca: 'abcabc' (długość:
6) ---
--- Porównanie dla tekstu (rozmiar: 400), wzorca: 'abcabc' (długość:
6) ---
--- Porównanie dla tekstu (rozmiar: 600), wzorca: 'abcabc' (długość:
6) ---
--- Porównanie dla tekstu (rozmiar: 800), wzorca: 'abcabc' (długość:
6) ---
--- Porównanie dla tekstu (rozmiar: 1000), wzorca: 'abcabc' (długość:
6) ---
--- Porównanie dla tekstu (rozmiar: 1500), wzorca: 'abcabc' (długość:
6) ---
--- Porównanie dla tekstu (rozmiar: 2000), wzorca: 'abcabc' (długość:
6) ---
--- Porównanie dla tekstu (rozmiar: 3000), wzorca: 'abcabc' (długość:
6) ---
--- Porównanie dla tekstu (rozmiar: 4000), wzorca: 'abcabc' (długość:
6) ---
--- Porównanie dla tekstu (rozmiar: 5000), wzorca: 'abcabc' (długość:
6) ---
--- Porównanie dla tekstu (rozmiar: 7500), wzorca: 'abcabc' (długość:
6) ---
--- Porównanie dla tekstu (rozmiar: 10000), wzorca: 'abcabc' (długość:
6) ---
```

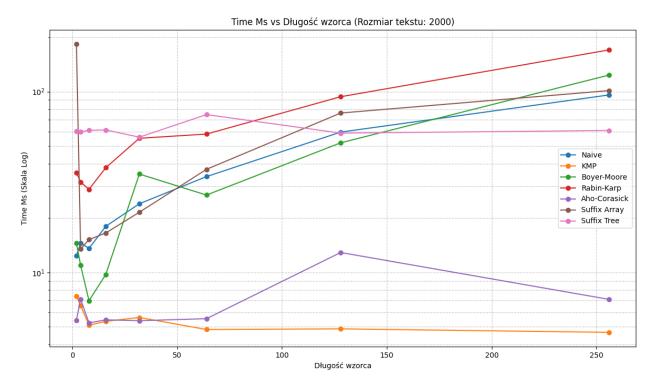


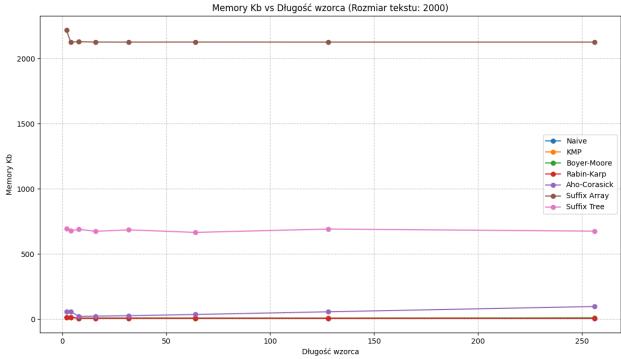


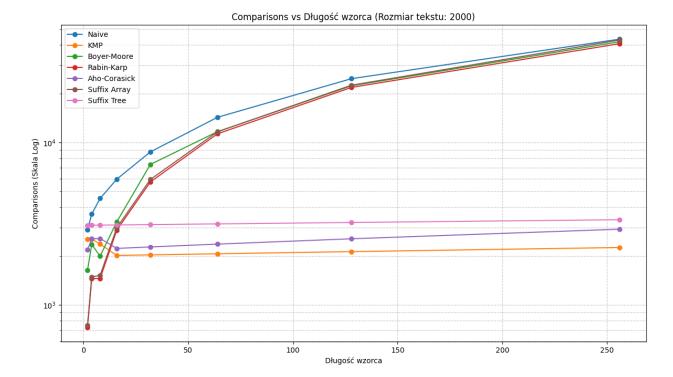


```
--- ANALIZA 2: Wpływ długości wzorca (tekst stały) ---
--- Porównanie dla tekstu (rozmiar: 2000), wzorca: 'ab' (długość: 2)
--- Porównanie dla tekstu (rozmiar: 2000), wzorca: 'abra' (długość: 4)
--- Porównanie dla tekstu (rozmiar: 2000), wzorca: 'abracada'
(długość: 8) ---
--- Porównanie dla tekstu (rozmiar: 2000), wzorca: 'abracadabraabrac'
(długość: 16) ---
--- Porównanie dla tekstu (rozmiar: 2000), wzorca:
'abracadabraabracadabracadabr' (długość: 32) ---
--- Porównanie dla tekstu (rozmiar: 2000), wzorca:
'abracadabraabracadabraabracadabraabracadabraabracadab'
(długość: 64) ---
--- Porównanie dla tekstu (rozmiar: 2000), wzorca:
'abracadabraabracadabraabracadabraabracadabraabracadabraabr
acadabraabracadabraabracadabraabracadabraabracadabraabracad' (długość:
128) ---
--- Porównanie dla tekstu (rozmiar: 2000), wzorca:
```

'abracadabracadabraabracadabraca







Opisy i wnioski

Analiza Kompromisów: Naiwny Algorytm: Zalety: Niezwykle prosty w implementacji, minimalne zużycie pamięci. Wady: Bardzo wolny dla większości przypadków, szczególnie na tekstach i wzorcach z powtórzeniami. Duża liczba porównań. Kompromis: Prostota i minimalna pamięć kosztem drastycznie niskiej wydajności czasowej.

KMP (Knuth-Morris-Pratt): Zalety: Gwarantowany liniowy czas wykonania. Niska liczba porównań w fazie wyszukiwania. Wady: Wymaga preprocessingu wzorca . Może być nieco wolniejszy w praktyce od Boyer-Moore dla niektórych danych. Kompromis: Szybki i używa mało pamięci, biorąc pod uwagę tą krótką analizę najlepszy wybór.

Boyer-Moore: Zalety: Często najszybszy w praktyce dla pojedynczego wzorca, zwłaszcza dla długich wzorców i większych alfabetów (tutaj średnio odzwierciedlone). Wady: Wymaga preprocessingu wzorca czasu i pamięci na tabele. Kompromis: Złożoność preprocessingu i potencjalnie większa pamięć (niż KMP, jeśli alfabet jest duży).

Rabin-Karp: Zalety: Prosta koncepcja, dobre średnie zachowanie czasowe , minimalna dodatkowa pamięć. Łatwo rozszerzalny do wyszukiwania wielu wzorców. Wady: Najgorszy przypadek czasowy to O(NM) przy licznych kolizjach haszy . Kompromis: Ryzyko słabej wydajności w najgorszym przypadku w zamian za prostotę, niskie zużycie pamięci i dobre średnie wyniki.

Aho-Corasick: Zalety: Wyjątkowo efektywny do jednoczesnego wyszukiwania wielu wzorców. Dla jednego wzorca czas jest O(N+M+k). Wady: Budowa automatu może być kosztowna czasowo i pamięciowo. Kompromis: Znaczny koszt budowy automatu i potencjalnie duże zużycie pamięci w zamian za ekstremalnie szybkie wyszukiwanie wielu wzorców jednocześnie.

Suffix Array (Tablica Sufiksów): Zalety: Po zbudowaniu (kosztownym), wyszukiwanie jest szybkie (O(M log N) lub O(M) z LCP). Pozwala na wiele różnych zapytań dotyczących wzorców w tekście. Wady: Budowa tablicy jest kosztowna czasowo to dużo. Zużycie pamięci to O(N). Kompromis: Duży koszt jednorazowego (lub rzadkiego) preprocessingu całego tekstu i znaczne zużycie pamięci w zamian za bardzo szybkie wielokrotne zapytania o wzorce w tym tekście.

Suffix Tree (Drzewo Sufiksów - Ukkonen): Zalety: Najbardziej potężna struktura. Budowa w O(N) (dla stałego alfabetu). Wyszukiwanie wzorca w O(M). Umożliwia rozwiązanie wielu zaawansowanych problemów stringologicznych. Wady: Implementacja jest bardzo złożona i podatna na błędy. Stałe ukryte w złożoności O(N) mogą być duże(w tutejszej impelementacji widać szczególnie). Kompromis: Największa złożoność implementacyjna i potencjalnie wysokie stałe czasowe i pamięciowe w zamian za najlepszą teoretyczną wydajność.