Algoritma



Name: Muhammad Dzakwan Fadhlurrohman

NIM :231011403237

Class: 02TPLP029

DEPARTEMEN TEKNOLOGI INFORMASI FAKULTAS ILMU KOMPUTER UNIVERSITAS PAMULANG

Jalan Raya Puspitek, Buaran, Kecamatan Pamulang, Kota Tangsel, Banten

Tanggal: 08-01-2025	Judul: kompresi string menggunakan algoritma	
	Huffman	

Penjelasan Algoritma Huffman:

1. Pembangunan Pohon Huffman:

- o Hitung frekuensi setiap karakter dalam string.
- Buat node untuk setiap karakter dan masukkan ke dalam min-heap (priority queue).
- o Iterasi selama lebih dari satu node dalam heap:
 - Ambil dua node dengan frekuensi terendah.
 - Buat node baru dengan frekuensi total dari dua node tersebut sebagai parent, dan kedua node menjadi anaknya.
 - Masukkan node baru kembali ke heap.
- o Hasil akhirnya adalah root dari pohon Huffman.

2. Proses Encoding:

- Traversal pohon Huffman untuk mendapatkan kode biner untuk setiap karakter.
- o Simpan kode biner untuk setiap karakter dalam tabel.

3. **Proses Decoding:**

Gunakan kode biner dan pohon Huffman untuk mengubah kode biner kembali menjadi string aslinya.

```
#include <iostream>
#include <queue>
#include <unordered map>
#include <vector>
using namespace std;
// Node Huffman
struct HuffmanNode {
  char character;
  int frequency;
  HuffmanNode* left;
  HuffmanNode* right;
  HuffmanNode(char ch, int freq): character(ch), frequency(freq), left(nullptr),
right(nullptr) {}
};
// Comparator untuk priority queue
struct Compare {
  bool operator()(HuffmanNode* a, HuffmanNode* b) {
    return a->frequency > b->frequency;
```

```
};
// Membuat pohon Huffman
HuffmanNode* buildHuffmanTree(const string& text) {
  unordered_map<char, int> frequencyMap;
  for (char ch : text) frequencyMap[ch]++;
  priority_queue<HuffmanNode*, vector<HuffmanNode*>, Compare> pq;
  for (auto& pair : frequencyMap) {
    pq.push(new HuffmanNode(pair.first, pair.second));
  while (pq.size() > 1) {
     HuffmanNode*left = pq.top(); pq.pop();
     HuffmanNode*right = pq.top(); pq.pop();
     HuffmanNode* parent = new HuffmanNode('\0', left->frequency + right->frequency);
    parent->left = left;
    parent->right=right;
    pq.push(parent);
  return pq.top();
// Traversal pohon untuk menghasilkan kode Huffman
void generateHuffmanCodes(HuffmanNode* root, string code, unordered_map<char,
string>& huffmanCodes) {
  if (!root) return;
  if (root->character != \land 0') {
     huffmanCodes[root->character] = code;
  generateHuffmanCodes(root->left, code + "0", huffmanCodes);
  generateHuffmanCodes(root->right, code + "1", huffmanCodes);
// Encoding string
string encode(const string& text, unordered_map<char, string>& huffmanCodes) {
  string encodedString = "";
  for (char ch : text) {
     encodedString += huffmanCodes[ch];
  return encodedString;
// Decoding string
string decode(HuffmanNode* root, const string& encodedString) {
  string decodedString = "";
  HuffmanNode* current = root;
```

```
for (char bit : encodedString) {
    if (bit == '0') current = current > left;
    else current = current->right;
    if (!current->left && !current->right) {
      decodedString += current->character;
      current = root;
  return decodedString;
int main() {
  // Menampilkan informasi Nama, Kelas, dan NIM
  cout << "=======|\n";
  cout << "Nama : Muhammad Dzakwan F \n";
  cout << "Kelas: 03TPLP029 \ ";
  cout << "Nim : 231011403237 \ n";
  cout << "Masukkan string untuk dikompresi: ";
  cin >> text;
  HuffmanNode* root = buildHuffmanTree(text);
  unordered_map<char, string> huffmanCodes;
  generateHuffmanCodes(root, "", huffmanCodes);
  cout << "Kode Huffman untuk setiap karakter:\n";
  for (auto& pair : huffmanCodes) {
    cout << pair.first << ": " << pair.second << endl;</pre>
  string encodedString = encode(text, huffmanCodes);
  cout << "\nString terkompresi: " << encodedString << endl;</pre>
  string decodedString = decode(root, encodedString);
  cout << "String setelah dekompresi: " << decodedString << endl;</pre>
  return 0;
Algoritma:
```

Input: String yang akan dikompresi.

Output: Kode Huffman untuk setiap karakter, string terkompresi, dan hasil dekompresi.

Langkah-langkah:

1. Hitung Frekuensi Karakter:

- o Ambil setiap karakter dalam string.
- Hitung berapa kali setiap karakter muncul dan simpan dalam struktur data seperti hashmap atau array.

2. Bangun Min-Heap:

- Buat sebuah min-heap (priority queue) yang menyimpan node-noda pohon.
 Setiap node berisi:
 - Karakter.
 - Frekuensi kemunculan.
 - Pointer ke anak kiri dan kanan (awalnya null).
- Masukkan semua karakter beserta frekuensinya ke dalam min-heap.

3. Bangun Pohon Huffman:

- Ulangi proses berikut sampai hanya tersisa satu node dalam heap:
 - 1. Ambil dua node dengan frekuensi terendah dari heap.
 - 2. Buat node baru yang menjadi parent kedua node tersebut:
 - Frekuensi node baru adalah jumlah frekuensi kedua node anak.
 - Node kiri adalah node dengan frekuensi lebih kecil.
 - Node kanan adalah node lainnya.
 - 3. Masukkan node baru ke dalam heap.
- o Node terakhir yang tersisa adalah root dari pohon Huffman.

4. Buat Kode Huffman:

- o Traversal pohon Huffman secara rekursif untuk menghasilkan kode Huffman:
 - Beri nilai 0 pada cabang kiri dan 1 pada cabang kanan.
 - Simpan kode biner untuk setiap karakter dalam tabel (hashmap).

5. Encode String:

- Ganti setiap karakter dalam string dengan kode biner yang sesuai dari tabel kode Huffman.
- o Gabungkan hasilnya menjadi string terkompresi.

6. **Decode String:**

- Mulai dari root pohon Huffman.
- o Baca setiap bit dalam string terkompresi:
 - Jika 0, pindah ke anak kiri.
 - Jika 1, pindah ke anak kanan.
- Jika mencapai daun, tambahkan karakter ke string hasil dekompresi dan kembali ke root.

Screenshot source code:

```
Traversal pohon untuk menghasilkan kode Huffman

void generateHuffmanCodes(HuffmanNode* root, string code, unordered_map<char, string>& huffmanCodes) {

if (root) return;

if (root) string enodes[root->character] = code;

}

generateHuffmanCodes(root->left, code + "0", huffmanCodes);

senerateHuffmanCodes(root->right, code + "1", huffmanCodes);

// Encoding string

string encoded(root) {

encoded(root) {

percoding string }

return encoded(root) {

percoding string }

// Decoding string

string decoded(HuffmanNode* root, const string& encoded(string) {

string decoded(HuffmanNode* root, const string& encoded(string) {

string decoded(string) = "";

HuffmanNode* current = root;

for (char bit : encoded(string) {

if (bit == "0") current = current->left;

else current = current->right) {

decoded(string) += current->character;

current = root;

}

return decoded(string);
```

```
83 | int main() {
                85
86
87
88
89
90
91
93
94
95
97
98
90
91
                                                                                                                              C:\Users\asus\Documents\semester 3\tugas cpp\... —
                                                                                                                                                                                                        ×
                                                                                                                              Nama : Muhammad Dzakwan F
               string text;
cout << "Masukkan string untuk dikompresi: ";
cin >> text;
                                                                                                                              Nama : Muhammad Dzak
Kelas: 03TPLP029
Nim : 231011403237
                                                                                                                              Masukkan string untuk dikompresi: 1
Kode Huffman untuk setiap karakter:
                unordered_map<char, string> huffmanCodes;
generateHuffmanCodes(root, "", huffmanCodes);
                cout << "Kode Huffman untuk setiap karakter:\n";
for (autok pair : huffmanCodes) {
    cout << pair.first << ": " << pair.second << endl;</pre>
                                                                                                                              String terkompresi:
String setelah dekompresi:
                string encodedString = encode(text, huffmanCodes);
cout << "\nString terkompresi: " << encodedString << endl;</pre>
                                                                                                                              Process exited after 25.01 seconds with return value
0
Press any key to continue . . .
                string decodedString = decode(root, encodedString);
cout << "String setelah dekompresi: " << decodedString << endl;</pre>
                return 0:
```

Jawaban soal nomor 2.

Tanggal: 08-01-2025	Judul: Analisis kompleksiatas waktu dan	
	ruang.	

Analisis kompleksiatas waktu dan ruang.

1. Kompleksitas Waktu:

• Langkah 1: Menyimpan Elemen dari Array A dalam Hash Map

- Kita mengiterasi seluruh elemen dalam array A sekali. Jika panjang array A adalah n, maka waktu yang dibutuhkan untuk menyimpan elemen-elemen A dalam hash map adalah O(n).
- o **Operasi Penyimpanan dalam Hash Map** memiliki waktu rata-rata O(1) per elemen, karena operasi mapA[a]++ dilakukan dalam waktu konstan.

Langkah 2: Iterasi melalui Array B dan Cek di Hash Map

- \circ Kita mengiterasi seluruh elemen dalam array B. Jika panjang array B adalah m, maka kita melakukan iterasi sebanyak m kali.
- o Setiap kali kita melakukan pengecekan mapA.find (needed), yang dilakukan di dalam hash map, waktu rata-rata untuk pencarian adalah **O(1)** per elemen.

• Total Kompleksitas Waktu:

o Waktu yang dibutuhkan untuk proses ini adalah O(n + m), di mana n adalah panjang array A dan m adalah panjang array B.

2. Kompleksitas Ruang:

• Ruang untuk Hash Map:

O Hash map mapA menyimpan elemen-elemen dari array A, sehingga ruang yang dibutuhkan oleh hash map adalah O(n), di mana n adalah panjang array A.

• Ruang untuk Hasil Pasangan:

o Pada worst-case, semua pasangan dalam array $\mathbb B$ dapat ditemukan dalam array $\mathbb A$. Jadi, ruang yang dibutuhkan untuk menyimpan pasangan-pasangan hasil adalah $O(\min(n, m))$, di mana $\mathbb D$ adalah panjang array $\mathbb D$ dan $\mathbb D$ adalah panjang array $\mathbb D$.

• Total Kompleksitas Ruang:

 O(n) untuk hash map dan O(min(n, m)) untuk menyimpan hasil pasangan, sehingga total ruang yang dibutuhkan adalah O(n + min(n, m)).

```
cout << "Nim : 231011403237 \ n";
  // Fungsi untuk menemukan pasangan bilangan
vector<pair<int, int>> findPairs(const vector<int>& A, const vector<int>& B, int K) {
  unordered_map<int, int> mapA;
  vector<pair<int, int>> result;
  // Simpan elemen-elemen dari array A ke dalam hash map
  for (int a : A) {
    mapA[a]++;
  // Iterasi melalui array B
  for (int b : B) {
    int needed = K - b; // Cari nilai yang diperlukan dari A
    if (mapA.find(needed) != mapA.end()) {
       result.push_back({needed, b});
  return result;
int main() {
  // Tampilkan informasi nama, kelas, dan NIM
  displayInfo();
  vector < int > A = \{1, 2, 3, 4, 5\};
  vector < int > B = \{4, 5, 6, 7\};
  int K = 9;
  vector < pair < int, int >> pairs = findPairs(A, B, K);
  cout << "Pasangan bilangan dengan jumlah" << K << ":\n";
  for (auto& pair : pairs) {
    cout << "(" << pair.first << ", " << pair.second << ")\n";
  return 0;
```

Algoritma:

• Inisialisasi:

- Siapkan dua array: A dan B, serta nilai K yang merupakan jumlah yang dicari.
- Buat sebuah hash map (unordered_map) untuk menyimpan elemen-elemen dari array A.

• Memasukkan Elemen Array A ke dalam Hash Map:

• Iterasi seluruh elemen array A dan masukkan setiap elemen ke dalam hash map mapA (key = elemen array A, value = jumlah kemunculan).

• Mencari Pasangan:

- Iterasi seluruh elemen array B.
- Untuk setiap elemen b di array B, hitung nilai yang diperlukan (needed = K b).
- Jika needed ada dalam hash map mapA, maka pasangan (needed, b) adalah pasangan yang valid yang jumlahnya sama dengan K.

• Simpan dan Tampilkan Pasangan:

- Simpan pasangan yang ditemukan dalam sebuah vector atau list.
- Tampilkan semua pasangan yang ditemukan.

Tanggal:08-11-2025	Judul: algoritma quick sort
--------------------	-----------------------------

Penjelasan Implementasi:

1. Fungsi Partition:

- o Fungsi partition membagi array ke dalam dua bagian: elemen yang lebih kecil dari pivot (left) dan elemen yang lebih besar dari pivot (right).
- Fungsi ini menggunakan rekursi untuk memecah array berdasarkan pivot dan membentuk tiga bagian: bagian kiri, pivot, dan bagian kanan.

2. Fungsi QuickSort:

- o Fungsi quickSort adalah fungsi rekursif yang mengurutkan array.
- Jika ukuran array kurang dari atau sama dengan 1 (basis rekursi), array akan langsung dikembalikan tanpa perubahan.
- o Pivot dipilih dari elemen tengah array.
- o Array dibagi menjadi sub-array kiri dan kanan, kemudian kedua sub-array diurutkan secara rekursif menggunakan panggilan fungsi quickSort.
- Hasil rekursi pada sub-array kiri dan kanan digabungkan dengan pivot untuk membentuk array yang terurut.

Penghindaran Penggunaan Loop:

- Dalam implementasi ini, semua iterasi dilakukan menggunakan rekursi, baik untuk membagi array dalam fungsi quickSort maupun untuk mempartisi array dalam fungsi partition.
- Dengan cara ini, loop for dalam gaya pemrograman imperatif digantikan dengan rekursi, yang merupakan prinsip utama dalam pemrograman fungsional.

Kinerja Versi Fungsional vs Imperatif:

• Kompleksitas Waktu:

 Baik implementasi fungsional maupun imperatif dari Quick Sort memiliki kompleksitas waktu rata-rata yang sama, yaitu O(n log n) untuk kasus terbaik dan rata-rata, dan O(n²) untuk kasus terburuk (ketika pivot selalu elemen terkecil atau terbesar).

• Kompleksitas Ruang:

- Versi fungsional membutuhkan ruang ekstra untuk menyimpan array yang dibagi, yang berarti ruang yang digunakan akan lebih besar dibandingkan dengan versi imperatif yang dapat mengurutkan array di tempat (in-place).
- Oleh karena itu, versi fungsional mungkin memerlukan lebih banyak ruang dibandingkan dengan versi imperatif yang menggunakan in-place partitioning, yang memiliki O(log n) ruang rekursi.

• Keuntungan Pemrograman Fungsional:

- Kode Lebih Deklaratif: Pemrograman fungsional lebih mengutamakan apa yang harus dilakukan daripada bagaimana melakukannya. Ini membuat kode lebih mudah dibaca dan dipahami.
- o **Immutabilitas**: Data tidak diubah, sehingga lebih aman dalam penggunaan multithreading dan lebih mudah untuk ditangani secara paralel.

• Kekurangan Pemrograman Fungsional:

Kinerja dan Memori: Penggunaan rekursi dan pembentukan array baru di setiap

- langkah dapat menyebabkan overhead kinerja dan penggunaan memori yang lebih tinggi.
- Keberlanjutan Rekursi: Jika tidak dilakukan dengan hati-hati, rekursi dapat menyebabkan tumpukan panggilan (stack overflow) pada input yang sangat besar, meskipun dalam implementasi ini tidak ada tumpukan eksplisit.

```
#include <vector>
#include <algorithm>
#include <iostream>
using namespace std;
void profile(){
cout << "Nama: Muhammad Dzakwan F"<< endl;
cout <<"NIM: 231011403237"<< endl;
cout << "Kelas: 03TPLP029"<< endl<< endl;
template <typename T>
std::vector<T> quickSort(const std::vector<T>& arr) {
  // Basis: Jika array kosong atau memiliki satu elemen, kembalikan langsung.
  if(arr.size() \le 1) {
     return arr;
  // Pilih elemen pivot.
  T pivot = arr[0];
  // Gunakan fungsi lambda untuk memisahkan elemen lebih kecil dan lebih besar dari pivot.
  std::vector<T> less, greater;
  std::copy\_if(arr.begin() + 1, arr.end(), std::back\_inserter(less), [pivot](Tx) { return } x <=
pivot; });
  std::copy\_if(arr.begin() + 1, arr.end(), std::back\_inserter(greater), [pivot](Tx) { return x
> pivot; });
  // Rekursi untuk bagian kiri dan kanan, lalu gabungkan hasilnya.
  std::vector<T> sortedLess = quickSort(less);
  std::vector<T> sortedGreater = quickSort(greater);
  // Gabungkan hasil (less + pivot + greater).
  sortedLess.push_back(pivot);
  sortedLess.insert(sortedLess.end(), sortedGreater.begin(), sortedGreater.end());
  return sortedLess;
// Contoh penggunaan.
```

```
### start of the property of t
```

Jawaban soal nomor 4

Tanggal:08-01-2025	Judul: Analisis Kompleksitas Waktu dan		
	Ruang		

Analisis Kompleksitas Waktu dan Ruang

Radix Sort:

1. Kompleksitas Waktu:

- o Jika kita mengurutkan n elemen dengan digit maksimal d dan basis k, kompleksitas waktu adalah O(d * (n + k)).
- Old * n), di mana d tergantung pada panjang maksimum digit dalam elemen. 0 (d * n)

2. Kompleksitas Ruang:

• Radix Sort membutuhkan ruang tambahan untuk menyimpan elemen dalam bucket pada setiap digit. Jadi, kompleksitas ruang adalah **O(n + k)**.

Quick Sort:

1. Kompleksitas Waktu:

- Best Case: O(n log n) (pivot selalu memisahkan array menjadi dua bagian yang hampir sama).
- Worst Case: O(n²) (pivot selalu elemen terkecil/terbesar).
- o Average Case: O(n log n).

2. Kompleksitas Ruang:

- o **O(log n)** untuk rekursi jika partisi optimal.
- o Dalam kasus terburuk, ruang tambahan untuk rekursi bisa mencapai **O(n)**.

Merge Sort:

1. Kompleksitas Waktu:

o **O(n log n)** untuk semua kasus karena array selalu dibagi dua dan digabungkan kembali dengan operasi linear.

2. Kompleksitas Ruang:

o **O(n)** karena memerlukan array tambahan untuk proses penggabungan.

Perbandingan Kinerja

Algoritma Waktu Terbaik Waktu Terburuk Waktu Rata-rata Ruang Tambahan

Radix Sort	O(n * d)	O(n * d)	O(n * d)	O(n + k)
Quick Sort	O(n log n)	O(n²)	O(n log n)	O(log n)
Merge Sort	O(n log n)	O(n log n)	O(n log n)	O(n)

Kapan Radix Sort Lebih Unggul?

• Jumlah elemen yang besar dengan nilai yang kecil dan digit tetap: Radix Sort sangat cepat

untuk data seperti angka positif kecil, karena tidak tergantung pada perbandingan elemen.

• Input data yang terdistribusi merata: Radix Sort bekerja dengan baik jika elemen memiliki distribusi digit yang serupa.

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <algorithm>
#include <cmath>
using namespace std;
// Fungsi untuk menampilkan informasi nama, kelas, dan NIM
void displayInfo() {
  cout << "=======|\n":
  cout << "Nama : Muhammad Dzakwan F \n";
  cout << "Kelas: 03TPLP029 \ ";
  cout << "Nim : 231011403237 \ ";
  // Fungsi Radix Sort
void radixSort(vector<int>& arr) {
  int maxVal = *max_element(arr.begin(), arr.end());
  int exp = 1;
  while (maxVal / exp > 0) {
    vector<int> output(arr.size());
    vector<int> count(10, 0);
    // Hitung frekuensi digit
    for (int num: arr)
      count[(num / exp) % 10]++;
    // Hitung posisi elemen
    for (int i = 1; i < 10; i++)
      count[i] += count[i - 1];
    // Tempelkan elemen berdasarkan digit
    for (int i = arr.size() - 1; i >= 0; i--) {
      int \ digit = (arr[i] / exp) \% 10;
      output[count[digit] - 1] = arr[i];
      count[digit]--;
    // Salin hasil ke array asli
    arr = output;
    exp *= 10;
```

```
// Fungsi Partition untuk Quick Sort
int partition(vector<int>& arr, int low, int high) {
  int\ pivot = arr[high];
  int i = low - 1;
  for (int j = low; j < high; j++) {
     if(arr[j] < pivot) {
        i++;
       swap(arr[i], arr[j]);
  swap(arr[i+1], arr[high]);
  return i + 1;
// Fungsi Quick Sort
void quickSort(vector<int>& arr, int low, int high) {
  if(low < high) {
     int pi = partition(arr, low, high);
     quickSort(arr, low, pi - 1);
     quickSort(arr, pi + 1, high);
}
// Fungsi Merge untuk Merge Sort
void merge(vector<int>& arr, int left, int mid, int right) {
  int \ n1 = mid - left + 1;
  int n2 = right - mid;
  vector < int > L(n1), R(n2);
  for (int i = 0; i < n1; i++) L[i] = arr[left + i];
  for (int i = 0; i < n2; i++) R[i] = arr[mid + 1 + i];
  int i = 0, j = 0, k = left;
  while (i < n1 \&\& j < n2) {
     if(L[i] \le R[j]) arr[k++] = L[i++];
     else arr[k++] = R[j++];
  while (i < n1) arr[k++] = L[i++];
  while (j < n2) arr[k++] = R[j++];
// Fungsi Merge Sort
void mergeSort(vector<int>& arr, int left, int right) {
  if (left < right) \{
     int\ mid = left + (right - left)/2;
     mergeSort(arr, left, mid);
     mergeSort(arr, mid + 1, right);
     merge(arr, left, mid, right);
```

```
// Main Program
int main() {
  // Menampilkan informasi nama, kelas, dan NIM
  displayInfo();
  vector<int> arr = {170, 45, 75, 90, 802, 24, 2, 66};
  vector<int> arrRadix = arr;
  vector<int> arrQuick = arr;
  vector<int> arrMerge = arr;
  // Radix Sort
  cout << "Radix Sort: ";</pre>
  radixSort(arrRadix);
  for (int num : arrRadix) cout << num << " ";
  cout << endl;
  // Quick Sort
  cout << "Quick Sort: ";</pre>
  quickSort(arrQuick, 0, arrQuick.size() - 1);
  for (int num : arrQuick) cout << num << " ";
  cout << endl;
  // Merge Sort
  cout << "Merge Sort: ";</pre>
  mergeSort(arrMerge, 0, arrMerge.size() - 1);
  for (int num : arrMerge) cout << num << " ";
  cout << endl;
  return 0;
```

Algoritma Radix Sort, Quick Sort, dan Merge Sort

1. Radix Sort:

- o Temukan elemen terbesar untuk menentukan jumlah digit maksimum.
- Untuk setiap digit dari LSD (Least Significant Digit) ke MSD (Most Significant Digit):
 - Kelompokkan elemen ke dalam bucket sesuai digit tersebut.
 - Rekonstruksi array dari bucket.
- o Ulangi hingga semua digit selesai.

2. Quick Sort:

- Pilih elemen pivot (bisa elemen terakhir atau elemen tengah).
- Partisi array menjadi dua bagian:
 - Elemen lebih kecil dari pivot.
 - Elemen lebih besar dari pivot.
- Rekursi pada kedua bagian tersebut.
- Kombinasikan hasilnya.

3. Merge Sort:

- o Bagi array menjadi dua bagian hingga setiap bagian terdiri dari satu elemen.
- o Gabungkan dua bagian tersebut secara berurutan menggunakan proses merge.
- Rekursi hingga array tersortir sepenuhnya.

Screenshot source code:

```
## Fungsi Partition untuk Quick Sort
## int partition(vector(int)& arr, int low, int high) {
## int pivot = arr[high];
## int i = low - 1;
## if (arr[j] < pivot) {
## if (arr[j] < pivot) {
## it i = low - 1;
## is swap(arr[i], arr[j]);
## is swap(arr[i], arr[high]);
## swap(arr[i + 1], arr[high]);
## return i + 1;
## woid quickSort(vector(int)& arr, int low, int high) {
## if (low < high) {
## int p = partition(arr, low, high);
## quickSort(arr, low, pi - 1);
## quickSort(arr, low, pi - 1);
## quickSort(arr, pi + 1, high);
## return i + 1;
## int p = partition(arr, low, high);
## quickSort(arr, low, pi - 1);
## quickSort(arr, low, pi - 1);
## quickSort(arr, pi + 1, high);
## return i + 1;
## int p = partition(arr, low, high);
## quickSort(arr, low, pi - 1);
## quickSort(arr, low, pi - 1);
## quickSort(arr, pi + 1, high);
## return i + 1;
## quickSort(arr, low, pi - 1);
## quickSort(arr, low, high);
## quickSort(arr, low, pi - 1);
## quickS
```

```
## VFungsi Merge Sort

## void mergeSort(vector(int)& arr, int left, int right) {

## if (left < right) {

## int mid = left + (right - left) / 2;

## mergeSort(arr, left, mid);

## mergeSort(arr, mid + 1, right);

## merge(arr, left, mid, right);

## ## // Main Program

## int main() {

## Main Program

## int main() {

## Menampilkan informasi nama, kelas, dan NIM

## displayInfo();

## vector(int) arr = {170, 45, 75, 90, 802, 24, 2, 66};

## vector(int) arrQuick = arr;

## vector(int) arrQuick = arr;

## vector(int) arrMerge = arr;

## ## cout << "Radix Sort

## cout << "Radix Sort: ";

## radixSort(arrRadix);

## for (int num : arrRadix) cout << num << " ";

## cout << "Quick Sort

## cout << "Quick Sort: ";

## quickSort(arrRadix) cout << num << " ";

## cout << "Quick Sort: ";

## quickSort(arrRadix) cout << num << " ";

## cout << "Guick Sort: ";

## cout << "Quick Sort: ";

## cout << "Guick Sort: ";

## cout << "Merge Sort: ";

## mergeSort(arrMerge, 0, arrMerge size() - 1);

## for (int num : arrMerge) cout << num << " ";

## cout << "Int num : arrMerge) cout << num << " ";

## cout << "Int num : arrMerge) cout << num << " ";

## cout << "Int num : arrMerge) cout << num << " ";

## cout << "Int num : arrMerge) cout << num << " ";

## cout << end];

## return 0;

## return 0
```

Tanggal:08-01-2025

Judul: Prinsip Rekursif pada Sierpinski Triangle

Fractal adalah pola geometris kompleks yang dapat dihasilkan melalui prinsip rekursif, yaitu proses di mana suatu fungsi memanggil dirinya sendiri dengan skala atau parameter yang lebih kecil. Fraktal seperti **Sierpinski Triangle** atau **Mandelbrot Set** dibuat menggunakan prinsip ini untuk membentuk pola yang self-similar (mirip pada berbagai skala).

Berikut adalah penjelasan prinsip rekursif dan implementasi program untuk menghasilkan **Sierpinski Triangle** dalam C++:

Prinsip Rekursif pada Sierpinski Triangle

- 1. **Basis Rekursi**: Pada level tertentu (misalnya, ketika ukuran segitiga sangat kecil), fungsi berhenti memanggil dirinya sendiri.
- 2. **Rekursi**: Segitiga besar dibagi menjadi tiga segitiga kecil, kemudian proses rekursi diterapkan pada masing-masing segitiga kecil.

```
#include <iostream>
#include <cmath>
#include <vector>
using namespace std;
// Fungsi untuk menampilkan informasi
void displayInfo() {
  cout << "======="" << endl;
  cout << "Nama : Muhammad Dzakwan F" << endl;
  cout << "Kelas: 03TPLP029" << endl;
  cout << "Nim : 231011403237" << endl;
  cout << "=======" << endl;
// Fungsi rekursif untuk menggambar segitiga
void drawSierpinski(vector<vector<char>>& canvas, int x, int y, int size) {
  if (size == 1) { // Base case: ukuran terkecil
    canvas[y][x] = '*'; // Gambar titik
    return;
  // Bagian tengah
  int half = size / 2;
  // Rekursi untuk 3 bagian segitiga
  drawSierpinski(canvas, x, y, half);
                                      // Segitiga atas
  drawSierpinski(canvas, x - half, y + half, half); // Segitiga kiri bawah
  drawSierpinski(canvas, x + half, y + half, half); // Segitiga kanan bawah
```

```
int main() {
    // Menampilkan informasi
    displayInfo();

int size = 32; // Ukuran sisi segitiga (harus pangkat 2)
    vector<vector<char>> canvas(size, vector<char>(size * 2, ' ')); // Kanvas

// Panggil fungsi untuk menggambar Sierpinski Triangle
    drawSierpinski(canvas, size - 1, 0, size);

// Tampilkan hasil di konsol
    for (const auto& row : canvas) {
        for (char ch : row) cout << ch;
        cout << endl;
    }

    return 0;
}</pre>
```

Algoritma Sierpinski Triangle dengan Rekursi:

1. Inisialisasi:

- o Tentukan ukuran segitiga (harus berupa pangkat dua).
- Buat sebuah grid (kanvas) dengan ukuran yang cukup besar untuk menampung gambar Sierpinski Triangle.
- o Tentukan fungsi untuk menampilkan informasi (nama, kelas, dan NIM).

2. Fungsi displayInfo:

o Tampilkan informasi identitas seperti nama, kelas, dan NIM.

3. Fungsi Rekursif drawSierpinski:

- o Jika ukuran segitiga (size) = 1 (base case):
 - Gambar titik di posisi (x, y) di grid.
 - Kembalikan untuk menghentikan rekursi.
- Jika ukuran segitiga lebih besar dari 1:
 - Tentukan ukuran setengah dari segitiga saat ini (half = size / 2).
 - Panggil fungsi rekursif untuk menggambar tiga bagian segitiga kecil:
 - Segitiga bagian atas: Panggil drawSierpinski dengan posisi (x, y) dan ukuran half.
 - 2. Segitiga bagian kiri bawah: Panggil drawSierpinski dengan posisi (x half, y + half) dan ukuran half.
 - 3. Segitiga bagian kanan bawah: Panggil drawSierpinski dengan posisi (x + half, y + half) dan ukuran half.

4. Menampilkan Gambar:

 Setelah selesai menggambar menggunakan fungsi rekursif, tampilkan grid yang berisi Sierpinski Triangle pada terminal.

5. **Output**:

o Tampilkan hasil gambar segitiga dengan karakter * di terminal.

