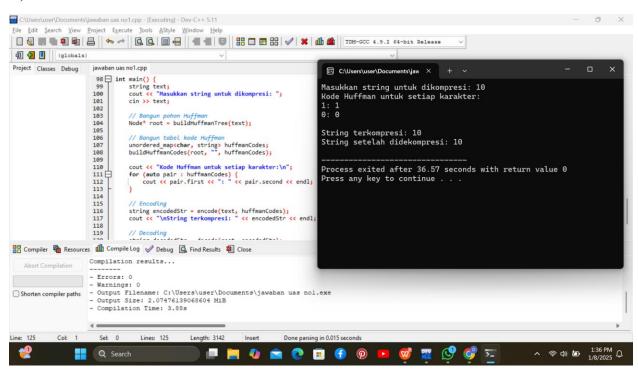
## NAMA: DELVIN HIDAYAH TANJUNG

#### **KELAS:03 TPLP 029**

#### JAWABAN UAS: ALGORITMA DAN PEMROGRAMAN II

1.)



## Penjelasan:

## 1. Pembangunan Pohon Huffman:

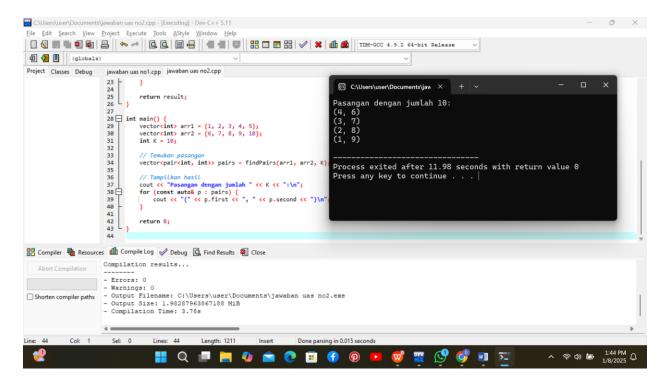
- Hitung frekuensi setiap karakter dalam string.
- Buat simpul daun untuk setiap karakter dan tambahkan ke dalam priority queue berdasarkan frekuensi.
- o Gabungkan dua simpul dengan frekuensi terendah menjadi simpul baru. Frekuensi simpul baru adalah jumlah dari dua simpul yang digabungkan.
- Ulangi hingga hanya tersisa satu simpul dalam queue, yang menjadi akar pohon Huffman.

## 2. Proses Encoding:

- Lakukan traversal pada pohon Huffman (DFS atau rekursif) untuk membuat kode Huffman untuk setiap karakter.
- o Gantikan setiap karakter dalam string asli dengan kodenya.

## 3. **Proses Decoding:**

Gunakan string hasil encoding dan pohon Huffman untuk mendekodekan kembali ke string asli dengan traversing dari akar ke simpul daun sesuai bit dalam kode.



# Penjelasan Program

## 1. **Input**:

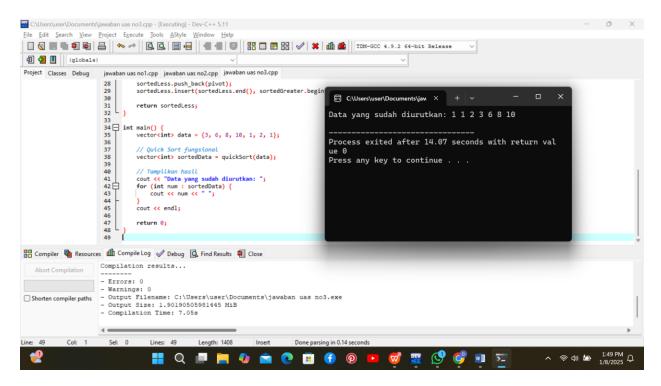
- o Dua array arr1 dan arr2.
- Nilai target KKK.

#### 2. **Proses**:

- o Elemen dari arr1 dimasukkan ke dalam hash map bersama frekuensinya.
- o Iterasi setiap elemen di arr2, dan hitung nilai pasangan yang melengkapi KKK.
- Jika pasangan ditemukan dalam hash, tambahkan pasangan ke hasil dan perbarui frekuensi elemen di hash.

## 3. **Output**:

○ Tampilkan semua pasangan (x,y)(x,y)(x,y) di mana x arr1x \in arr1x∈arr1 dan y arr2y \in arr2y∈arr2, serta x+y=Kx + y = Kx+y=K.



# Penjelasan Kode

## 1. **Pivot**:

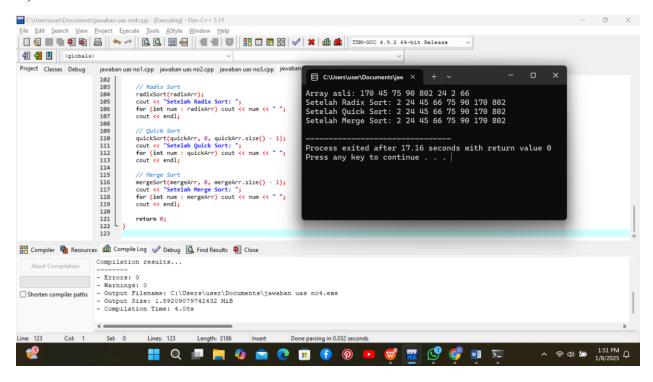
- Elemen pertama dipilih sebagai pivot.
- Bagian array selain pivot diproses untuk membentuk dua kelompok: lebih kecil dan lebih besar.

#### 2. Rekursi:

- o Fungsi quickSort dipanggil untuk subset array yang lebih kecil dan lebih besar.
- Gabungkan hasil rekursi dengan pivot untuk membentuk array yang sudah diurutkan.

## 3. Penggabungan:

 Hasil rekursi (dua array yang terurut) digabung menggunakan operasi push\_back dan insert.



## **Analisis Kompleksitas**

#### Radix Sort

## 1. Waktu:

- Radix Sort bekerja dengan digit-by-digit sorting. Jika ddd adalah jumlah digit dalam bilangan terbesar dan nnn adalah jumlah elemen:
  - Kompleksitas waktu per iterasi (pengurutan berdasarkan 1 digit menggunakan counting sort): O(n)O(n)O(n).
  - Kompleksitas total: O(d⋅n)O(d \cdot n)O(d⋅n).
- Jika bilangan memiliki kkk digit, maka d≈log10(k)d \approx \log\_{10}(k)d≈log10(k), sehingga kompleksitas dapat menjadi O(n·log10(k))O(n \cdot \log\_{10}(k))O(n·log10 (k)).

#### 2. Ruang:

- Ruang tambahan untuk counting sort: O(n+k)O(n + k)O(n+k), di mana kkk adalah rentang nilai digit (misalnya, 0–9 untuk bilangan desimal).
- o Total: O(n+k)O(n+k)O(n+k).

## **Quick Sort**

#### 1. Waktu:

- o Rata-rata: O(nlog n)O(n \log n)O(nlogn).
- o Kasus terburuk (jika pivot buruk): O(n2)O(n^2)O(n2).

#### 2. Ruang:

o Rekursi memerlukan O(log: n)O(log n)O(log n) ruang untuk stack (in-place).

# Merge Sort

- 1. Waktu:
  - o Selalu O(nlog@n)O(n \log n)O(nlogn) karena selalu membagi array menjadi dua bagian.
- 2. Ruang:
  - o Membutuhkan O(n)O(n)O(n) ruang tambahan untuk array sementara.

## 5.)

