

Muhammad Risqullah Sudanta
140810180066
Tugas 5

Studi Kasus 5: Mencari Pasangan Titik Terdekat (Closest Pair of Points)

Tugas :

1. Buatlah program untuk menyelesaikan problem closest pair of points menggunakan algoritma divide & conquer yang diberikan. Gunakan Bahasa C++

```
/*
Author:M Risqullah Sudanta G.
*NPM: 140810180066
*Deskripsi: Closest Par of Points
*Tahun: 2020
*/

#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

// A structure to represent a Point in 2D plane
class Point
{
public:
    int x, y;
};

// Needed to sort array of points
// according to X coordinate
int compareX(const void *a, const void *b)
{
    Point *p1 = (Point *)a, *p2 = (Point *)b;
    return (p1->x - p2->x);
}

// Needed to sort array of points according to Y coordinate
int compareY(const void *a, const void *b)
{
    Point *p1 = (Point *)a, *p2 = (Point *)b;
    return (p1->y - p2->y);
}

// A utility function to find the
// distance between two points
float dist(Point p1, Point p2)
{
    return sqrt((p1.x - p2.x) * (p1.x - p2.x) +
                (p1.y - p2.y) * (p1.y - p2.y));
}
```

```

// A Brute Force method to return the
// smallest distance between two points
// in P[] of size n
float bruteForce(Point P[], int n)
{
    float min = FLT_MAX;
    for (int i = 0; i < n; ++i)
        for (int j = i + 1; j < n; ++j)
            if (dist(P[i], P[j]) < min)
                min = dist(P[i], P[j]);
    return min;
}

// A utility function to find
// minimum of two float values
float min(float x, float y)
{
    return (x < y) ? x : y;
}

// A utility function to find the
// distance between the closest points of
// strip of given size. All points in
// strip[] are sorted accordint to
// y coordinate. They all have an upper
// bound on minimum distance as d.
// Note that this method seems to be
// a O(n^2) method, but it's a O(n)
// method as the inner loop runs at most 6 times
float stripClosest(Point strip[], int size, float d)
{
    float min = d; // Initialize the minimum distance as d

    qsort(strip, size, sizeof(Point), compareY);

    // Pick all points one by one and try the next points till the difference
    // between y coordinates is smaller than d.
    // This is a proven fact that this loop runs at most 6 times
    for (int i = 0; i < size; ++i)
        for (int j = i + 1; j < size && (strip[j].y - strip[i].y) < min; ++j)
            if (dist(strip[i], strip[j]) < min)
                min = dist(strip[i], strip[j]);

    return min;
}

// A recursive function to find the
// smallest distance. The array P contains

```

```

// all points sorted according to x coordinate
float closestUtil(Point P[], int n)
{
    // If there are 2 or 3 points, then use brute force
    if (n <= 3)
        return bruteForce(P, n);

    // Find the middle point
    int mid = n / 2;
    Point midPoint = P[mid];

    // Consider the vertical line passing
    // through the middle point calculate
    // the smallest distance dl on left
    // of middle point and dr on right side
    float dl = closestUtil(P, mid);
    float dr = closestUtil(P + mid, n - mid);

    // Find the smaller of two distances
    float d = min(dl, dr);

    // Build an array strip[] that contains
    // points close (closer than d)
    // to the line passing through the middle point
    Point strip[n];
    int j = 0;
    for (int i = 0; i < n; i++)
        if (abs(P[i].x - midPoint.x) < d)
            strip[j] = P[i], j++;

    // Find the closest points in strip.
    // Return the minimum of d and closest
    // distance is strip[]
    return min(d, stripClosest(strip, j, d));
}

// The main function that finds the smallest distance
// This method mainly uses closestUtil()
float closest(Point P[], int n)
{
    qsort(P, n, sizeof(Point), compareX);

    // Use recursive function closestUtil()
    // to find the smallest distance
    return closestUtil(P, n);
}

// Driver code
int main()

```

```

{
    Point P[] = {{2, 3}, {12, 30}, {40, 50}, {5, 1}, {12, 10}, {3, 4}};
    int n = sizeof(P) / sizeof(P[0]);
    cout << "The smallest distance is " << closest(P, n);
    return 0;
}

```

```

C:\Users\danta\Desktop\praktikum\semester 4\Analgo\AnalgoKu5\ClosestPairOfPoints.exe
The smallest distance is 1.41421
-----
Process exited after 0.1253 seconds with return value 0
Press any key to continue . . .

```

2. Tentukan rekurensi dari algoritma tersebut, dan selesaikan rekurensinya menggunakan metode recursion tree untuk membuktikan bahwa algoritma tersebut memiliki Big-O ($n \lg n$)

Asumsikan bahwa kita menggunakan algoritma pengurutan $O(n \lg n)$. Algoritma di atas membagi semua titik dalam dua set dan secara rekursif memanggil dua set. Setelah membelah, ia menemukan strip dalam waktu $O(n)$, mengurutkan strip dalam waktu $O(n \lg n)$ dan akhirnya menemukan titik terdekat dalam strip dalam waktu $O(n)$. Jadi $T(n)$ dapat dinyatakan sebagai berikut :

$$T(n) = 2T(n/2) + O(n) + O(n \lg n) + O(n)$$

$$T(n) = 2T(n/2) + O(n \lg n)$$

$$T(n) = O(n \lg n)$$

n) Catatan :

1. Kompleksitas waktu dapat ditingkatkan menjadi $O(n \lg n)$ dengan mengoptimalkan langkah 5 dari algoritma di atas.
2. Kode menemukan jarak terkecil dapat dengan mudah dimodifikasi untuk menemukan titik dengan jarak terkecil.
3. Kode ini menggunakan pengurutan cepat yang bisa $O(n^2)$ dalam kasus terburuk. Untuk memiliki batas atas sebagai $O(n (\lg n)^2)$, algoritma pengurutan $O(n \lg n)$ seperti pengurutan gabungan atau pengurutan tumpukan dapat digunakan.

Studi Kasus 6 : Algoritma Karatsuba untuk Perkalian Cepat

Tugas :

1. Buatlah program untuk menyelesaikan problem fast multiplication menggunakan algoritma divide & conquer yang diberikan (Algoritma Karatsuba). Gunakan Bahasa C++

```

/*
*Author:M Risquillah Sudanta G
*NPM: 140810180066

```

```

*Deskripsi:Algoritma Karatsuba
*Tahun: 2020
*/

#include <iostream>
#include <stdio.h>

using namespace std;

int makeEqualLength(string &str1, string &str2)
{
    int len1 = str1.size();
    int len2 = str2.size();
    if (len1 < len2)
    {
        for (int i = 0; i < len2 - len1; i++)
            str1 = '0' + str1;
        return len2;
    }
    else if (len1 > len2)
    {
        for (int i = 0; i < len1 - len2; i++)
            str2 = '0' + str2;
    }
    return len1; // If len1 >= len2
}

// The main function that adds two bit sequences and returns the addition
string addBitStrings(string first, string second)
{
    string result; // To store the sum bits

    // make the lengths same before adding
    int length = makeEqualLength(first, second);
    int carry = 0; // Initialize carry

    // Add all bits one by one
    for (int i = length - 1; i >= 0; i--)
    {
        int firstBit = first.at(i) - '0';
        int secondBit = second.at(i) - '0';

        // boolean expression for sum of 3 bits
        int sum = (firstBit ^ secondBit ^ carry) + '0';

        result = (char)sum + result;

        // boolean expression for 3-bit addition
        carry = (firstBit & secondBit) | (secondBit & carry) | (firstBit & carry);
    }
}

```

```

    }

    // if overflow, then add a leading 1
    if (carry)
        result = '1' + result;

    return result;
}

// A utility function to multiply single bits of strings a and b
int multiplyiSingleBit(string a, string b)
{
    return (a[0] - '0') * (b[0] - '0');
}

// The main function that multiplies two bit strings X and Y and returns
// result as long integer
long int multiply(string X, string Y)
{
    // Find the maximum of lengths of x and Y and make length
    // of smaller string same as that of larger string
    int n = makeEqualLength(X, Y);

    // Base cases
    if (n == 0)
        return 0;
    if (n == 1)
        return multiplyiSingleBit(X, Y);

    int fh = n / 2; // First half of string, floor(n/2)
    int sh = (n - fh); // Second half of string, ceil(n/2)

    // Find the first half and second half of first string.
    // Refer http://goo.gl/ILmgn for substr method
    string Xl = X.substr(0, fh);
    string Xr = X.substr(fh, sh);

    // Find the first half and second half of second string
    string Yl = Y.substr(0, fh);
    string Yr = Y.substr(fh, sh);

    // Recursively calculate the three products of inputs of size n/2
    long int P1 = multiply(Xl, Yl);
    long int P2 = multiply(Xr, Yr);
    long int P3 = multiply(addBitStrings(Xl, Xr), addBitStrings(Yl, Yr));

    // Combine the three products to get the final result.
    return P1 * (1 << (2 * sh)) + (P3 - P1 - P2) * (1 << sh) + P2;
}

```

```
// Driver program to test above functions
int main()
{
    printf("%ld\n", multiply("1100", "1010"));
    printf("%ld\n", multiply("110", "1010"));
    printf("%ld\n", multiply("11", "1010"));
    printf("%ld\n", multiply("1", "1010"));
    printf("%ld\n", multiply("0", "1010"));
    printf("%ld\n", multiply("111", "111"));
    printf("%ld\n", multiply("11", "11"));
}
```

1. Rekurensi dari algoritma tersebut adalah $T(n) = 3T(n/2) + O(n)$, dan selesaikan rekurensinya menggunakan metode substitusi untuk membuktikan bahwa algoritma tersebut memiliki Big-O ($n \lg n$)

- Let's try divide and conquer.
 - Divide each number into two halves.
 - $x = x_H r^{n/2} + x_L$
 - $y = y_H r^{n/2} + y_L$
 - Then:

$$xy = (x_H r^{n/2} + x_L) (y_H r^{n/2} + y_L)$$

$$= x_H y_H r^n + (x_H y_L + x_L y_H) r^{n/2} + x_L y_L$$
 - Runtime?
 - $T(n) = 4 T(n/2) + O(n)$
 - $T(n) = O(n^2)$
- Instead of 4 subproblems, we only need 3 (with the help of clever insight).
- Three subproblems:
 - $a = x_H y_H$
 - $d = x_L y_L$
 - $e = (x_H + x_L) (y_H + y_L) - a - d$
- Then $xy = a r^n + e r^{n/2} + d$
- $T(n) = 3 T(n/2) + O(n)$
- $T(n) = O(n^{\log 3}) = O(n^{1.584...})$

Studi Kasus 7 : Permasalahan Tata Letak Keramik Lantai (Tiling Problem)

Tugas :

1. Buatlah program untuk menyelesaikan problem tiling menggunakan algoritma divide & conquer yang diberikan. Gunakan Bahasa C++

```
/*
*Author:M Risqullah Sudanta G
*NPM: 140810180066
*Deskripsi: Tiling Problem
*Tahun: 2020
*/

#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

// C++ implementation to count number of ways to
// tile a floor of size n x m using 1 x m tiles
// function to count the total number of ways
int countWays(int n, int m)
{
    // table to store values
    // of subproblems
    int count[n + 1];
    count[0] = 0;

    // Fill the table upto value n
    for (int i = 1; i <= n; i++)
    {
        // recurrence relation
        if (i > m)
            count[i] = count[i - 1] + count[i - m];

        // base cases
        else if (i < m)
            count[i] = 1;

        // i == m
        else
            count[i] = 2;
    }

    // required number of ways
    return count[n];
}

// Driver program to test above
int main()
{
    int n = 4, m = 2;
```



```

cout << "Number of ways = "
    << countWays(n, m);
return 0;
}

```

```

C:\Users\danta\Desktop\praktikum\semester 4\Analgo\AnalgoKu5\TilingProblem.exe
Number of ways = 5
-----
Process exited after 0.1645 seconds with return value 0
Press any key to continue . . .

```

// n adalah ukuran kotak yang diberikan, p adalah lokasi sel yang hilang Tile (int n, Point p)

- 1) Kasus dasar: $n = 2$, A 2×2 persegi dengan satu sel yang hilang tidak ada apa-apanya tapi ubin dan bisa diisi dengan satu ubin.
- 2) Tempatkan ubin berbentuk L di tengah sehingga tidak menutupi subsquare $n/2 \times n/2$ yang memiliki kuadrat yang hilang. Sekarang keempat subsquare ukuran $n/2 \times n/2$ memiliki sel yang hilang (sel yang tidak perlu diisi). Lihat gambar 2 di bawah ini.
- 3) Memecahkan masalah secara rekursif untuk mengikuti empat. Biarkan p_1, p_2, p_3 dan p_4 menjadi posisi dari 4 sel yang hilang dalam 4 kotak.
 - a) Ubin ($n/2, p_1$)
 - b) Ubin ($n/2, p_2$)
 - c) Ubin ($n/2, p_3$)
 - d) Ubin ($n/2, p_4$)
2. Relasi rekurensi untuk algoritma rekursif di atas dapat ditulis seperti di bawah ini. C adalah konstanta. $T(n) = 4T(n/2) + C$. Selesaikan rekurensi tersebut dengan Metode Master.

Kompleksitas Waktu :

Relasi perulangan untuk algoritma rekursif di atas dapat ditulis seperti di bawah ini. C adalah konstanta.

$$T(n) = 4T(n/2) + C$$

Rekursi di atas dapat diselesaikan dengan menggunakan Metode Master dan kompleksitas waktu adalah $O(n^2)$

Bagaimana cara kerjanya?

Pengerjaan algoritma divide and conquer dapat dibuktikan menggunakan mathematical induction. Biarkan kuadrat input berukuran $2k \times 2k$ dimana $k \geq 1$.

Kasus Dasar : Kita tahu bahwa masalahnya dapat diselesaikan untuk $k=1$. Kami

memiliki 2×2 persegi dengan satu sel hilang.

Hipotesis Induksi. Biarkan masalah dapat diselesaikan untuk $k-1$.

Sekarang perlu dibuktikan untuk membuktikan bahwa masalah dapat diselesaikan untuk k jika dapat diselesaikan untuk $k-1$. Untuk k , ditempatkan ubin berbentuk L di tengah dan memiliki empat subsquare dengan dimensi $2k-1 \times 2k-1$ seperti yang ditunjukkan pada gambar 2 di atas. Jadi jika dapat menyelesaikan 4 subsquares, dapat menyelesaikan kuadrat lengkap.