# **MINIMISASI LOGIC**

### **LAPORAN TUGAS BESAR**

Sebagai salah satu bagian dari Tugas Besar mata kuliah Pemecahan Masalah dengan C (EL2008) Kelas 1 pada Semester IV Tahun Akademik 2021/2022

### oleh

Adro Anra Purnama	13220005
Surya Dharma	13220027
Fariz Iftikhar Falakh	13220029
Senggani Fatah Sedayu	13220035



# SEKOLAH TEKNIK ELEKTRO DAN INFORMATIKA INSTITUT TEKNOLOGI BANDUNG BANDUNG

2022

# Daftar Isi

Laporan Inti	
A. Studi Pustaka	1
B. Spesifikasi Program	
1) Flowchart	
2) Data Flow Diagram	
D. Source Code	
Kesimpulan dan Lesson Learned	25
Pembagian Tugas dalam Kelompok	
Link Repository	
Referensi	

### Laporan Inti

### A. Studi Pustaka

Minimisasi logika adalah suatu proses untuk mencari persamaan yang lebih sederhana dari suatu rangkaian logika dengan syarat tertentu. Tujuan dari minimisasi logika adalah mengurangi banyaknya gerbang logika atau sirkuit yang digunakan supaya proses lebih sederhana dan penyelesaian persamaan memakan lebih sedikit waktu.

Metode minimisasi logika yang digunakan oleh kelompok ini adalah metode tabular atau metode Quine-McCluskey. Metode ini dipilih karena pembuatan kodenya lebih mudah dibandingkan dengan metode Karnaugh Map yang lebih bergantung pada visual. Metode tabular juga lebih mudah digunakan dalam menyelesaikan masalah dengan variabel yang banyak dibandingkan dengan Karnaugh Map. Dalam minimisasi logika, metode tabular menggunakan sistem eliminasi di mana pengaplikasian algoritma dapat menggunakan rekursi tanpa mengubah fungsi yang telah ada. Dibandingkan dengan Karnaugh Map yang perlu mengubah letak urutan dari bentuk tabel tergantung dengan banyak variabel dan menjadi lebih kompleks setelah ada 4 variabel, metode tabular lebih mudah digunakan.

Langkah dalam menggunakan metode tabular adalah pertama susun minterm yang diberikan dari yang terkecil hingga yang terbesar dan buat grup berdasarkan jumlah bilangan satu yang ada dalam representasi binernya. Sehiangga, akan ada maksimal n+1 grup jika ada n variabel Boolean dalam fungsi Boolean atau n bit dalam ekuivalen biner dari minterm

Kedua, bandingkan minterm yang ada pada suatu grup dengan minterm lain yang ada pada grup selanjutnya. Jika perbedaan antara minterm satu dengan yang lainnya hanya satu bit, maka gabungkan dua minterm tersebut menjadi sebuah term baru. Tempatkan simbol x atau — di bit yang berbeda dan biarkan bit lainnya. Selanjutnya ulangi langkah kedua dengan term yang baru terbuat hingga kita mendapatkan semua  $prime\ implicants$ .

Ketiga, buat *prime implicant* table. Tabel tersebut terdiri dari kumpulan baris dan kolom. *Prime implicant*s disusun sebagai baris dari tabel dan minterm disusun sebagai kolom dari tabel. Tempatkan '1' di sel yang bisa direpresentasikan oleh *Prime implicant*s serta minterm pada sel tersebut.

Keempat, cari *prime implicant* penting dengan mengamati tiap kolom. Apabila minterm hanya tercakup oleh satu *prime implicant*, maka *prime implicant* tersebut penting. *Prime implicant* tersebut akan menjadi bagian dari penyederhanaan fungsi boolean.

Terakhir, Kurangi tabel *prime implicant* dengan menghilangkan baris dari tiap *prime implicant* penting dan kolom yang bersesuaian dengan minterm yang telah tercakup didalam *prime implicant* penting tersebut. Ulangi langkah keempat untuk mengurangi tabel *prime implicant*. Proses dihentikan ketika semua minterm dari fungsi boolean yang diberikan telah tercakup.

# B. Spesifikasi Program

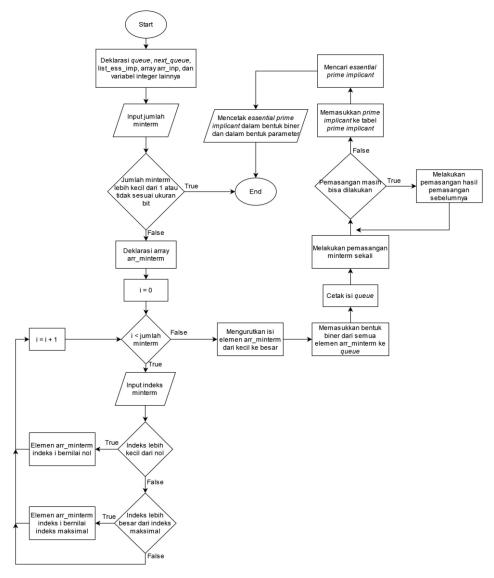
Spesifikasi program minimisasi adalah:

- 1. Program menerima input jumlah minterm dan indeks minterm
- 2. Program menampilkan hasil minimisasi berdasakran minterm yang diberikan
- 3. Program hanya bekerja untuk ukuran 2 8 bit
- 4. Ukuran bit hanya bisa diganti dengan mengganti definisi bitsSize pada *header* kode
- 5. Program tidak menerima minterm *don't care* dan menganggap tidak ada minterm *don't care*

# C. Flowchart dan Data Flow Diagram

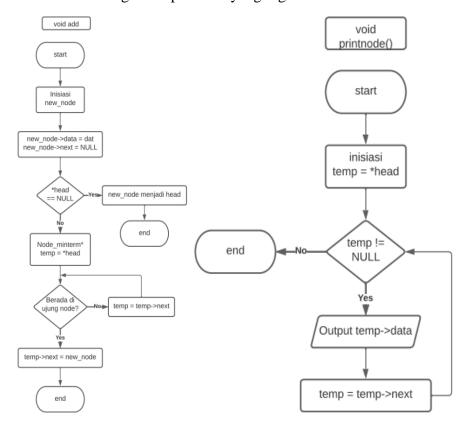
### 1) Flowchart

# a. Flowchart algoritma

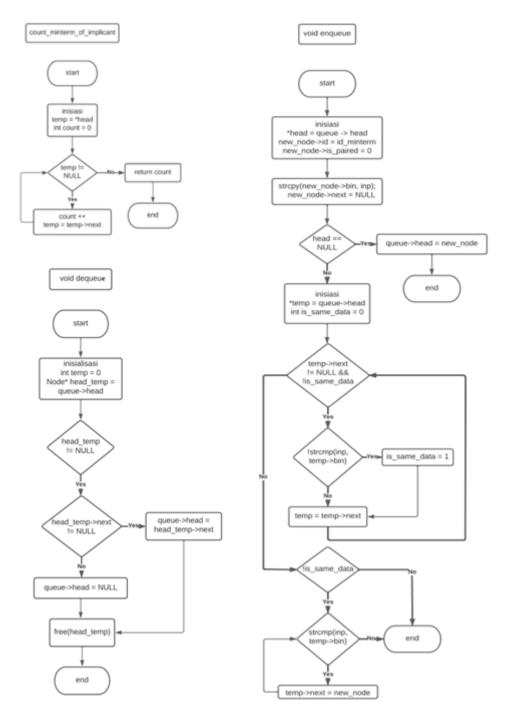


Gambar 1. Flowchart program secara keseluruhan

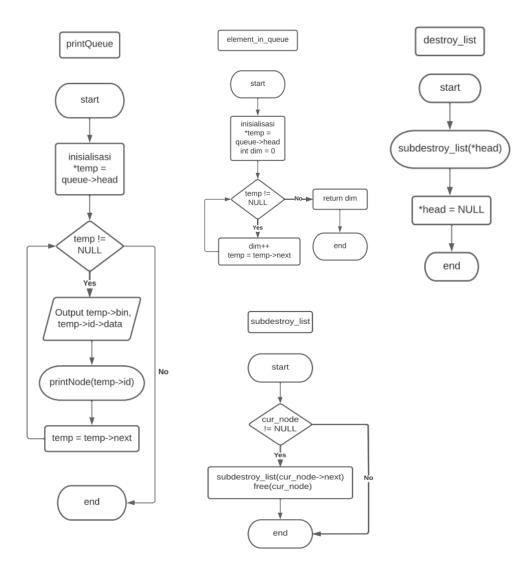
# b. Flowchart fungsi dan prosedur yang digunakan



Gambar 2. Flowchart prosedur add dan prosedur printNode

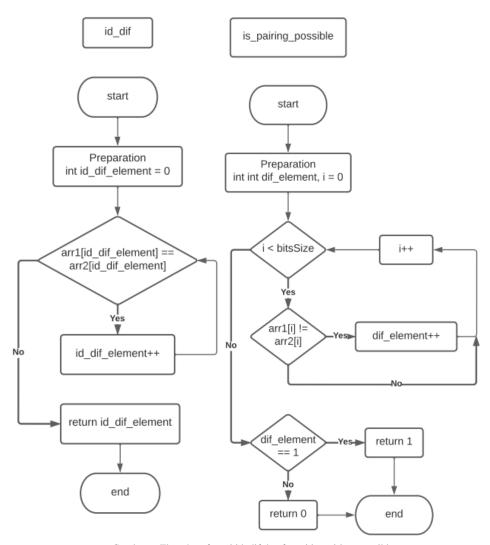


Gambar 3. Flowchart fungsi count\_minterm\_of\_implicant, prosedur enqueue, dan prosedur dequeue

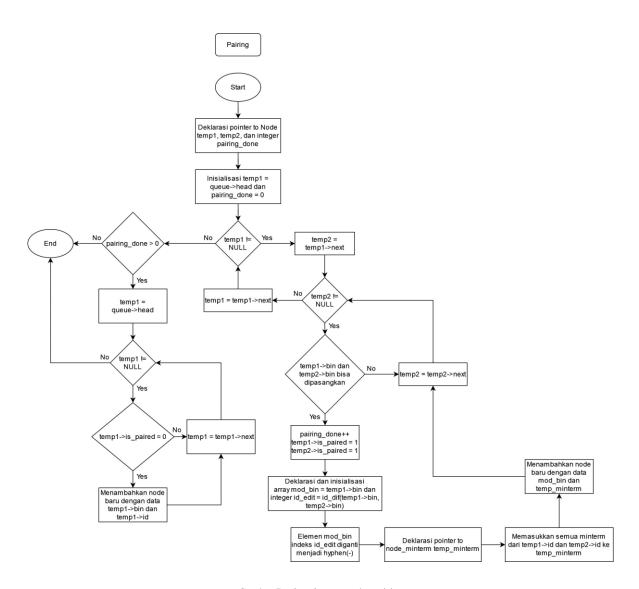


Gambar 4. Flowchart prosedur printQueue, fungsi element\_in\_queue, prosedur subdestroy\_list, dan prosedur destroy\_list

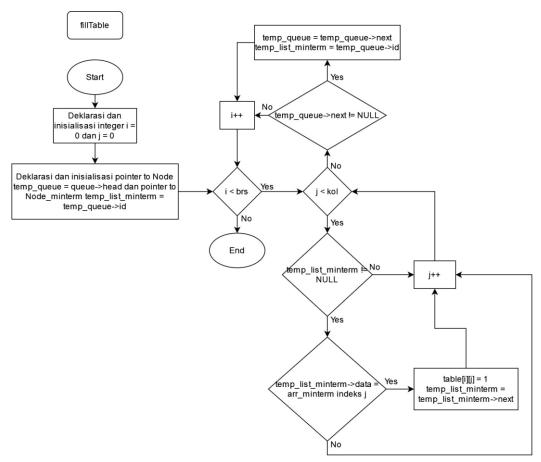
Gambar 5. Flowchart prosedur destroy\_implicant\_list dan prosedur dec2bin



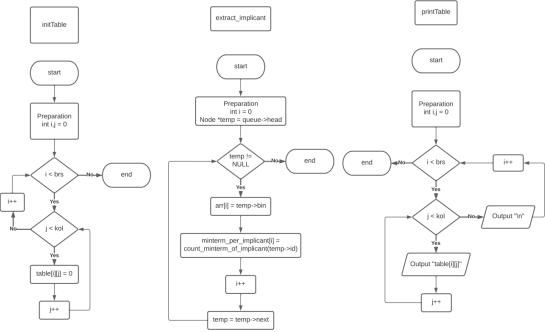
 $Gambar\ 6.\ Flowchart\ fungsi\ id\_dif\ dan\ fungsi\ is\_pairing\_possible$ 



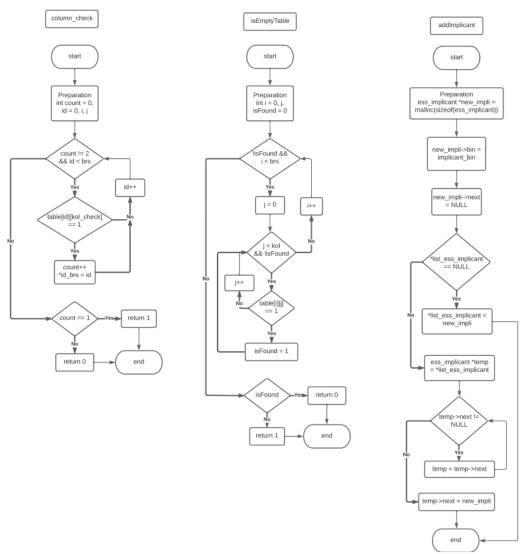
Gambar 7. Flowchart prosedur pairing



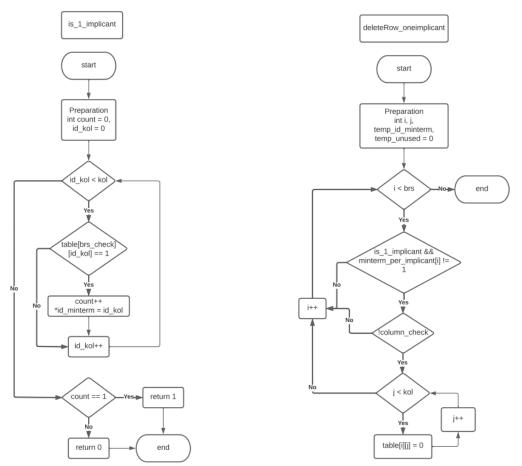
Gambar 8. Flowchart prosedur fillTable



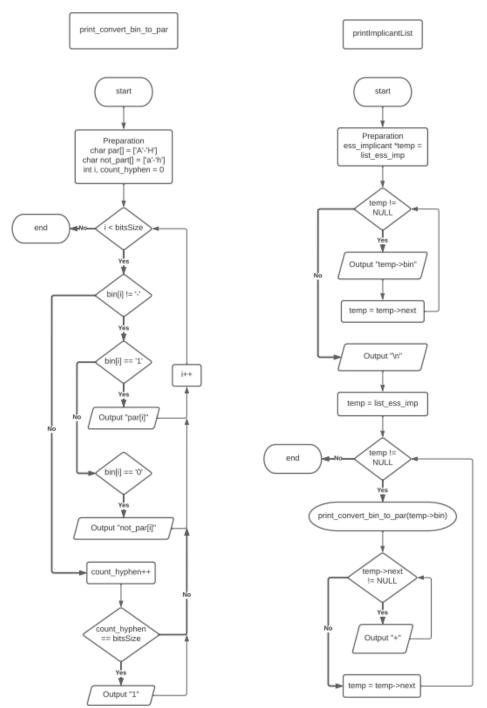
 $Gambar\ 9.\ Flowchart\ prosedur\ \underline{initTable,\ prosedur\ extract\_implicant,\ dan\ prosedur\ printTable}$ 



Gambar 10. Flowchart fungsi column\_check, fungsi isEmptyTable, dan prosedur addImplicant

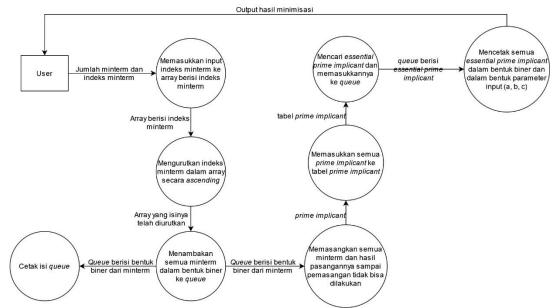


Gambar 11. Flowchart fungsi is\_1\_implicant dan prosedur deleteRow\_oneimplicant



 $Gambar\ 12.\ Flowchart\ prosedur\ print\_convert\_bin\_to\_par\ dan\ prosedur\ printImplicantList$ 

### 2) Data Flow Diagram



Gambar 13. Data Flow Diagram program minimisasi

### **D. Source Code**

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <math.h>
#include <string.h>
#define bitsSize 4
// Struct untuk implicant
typedef struct node
{
    struct minterm *id:
    char bin[bitsSize + 1];
    int is paired;
    struct node *next;
} Node;
// Struct untuk jumlah minterm setiap implicant
typedef struct minterm
    int data;
    struct minterm *next;
}Node minterm;
// Struct untuk prime implicant
typedef struct implicant
{
    char bin[bitsSize + 1];
    struct implicant *next;
}ess implicant;
// Queue untuk menampung implicant
typedef struct Queue
    Node* head;
}Oueue;
void add(Node minterm **head, int dat)
// Prosedur menambah node implicant ke head
    Node minterm* new node = malloc(sizeof(Node minterm));
    new node->data = dat;
    new node->next = NULL;
    if(*head == NULL) {
        *head = new node;
    else {
        Node minterm* temp = *head;
        while(temp->next != NULL) {
            temp = temp->next;
        }
        temp->next = new node;
    }
void printNode(Node minterm *head)
// Prosedur mencetak seluruh minterm dari sebuah implicant
    Node minterm *temp = head;
    while(temp != NULL) {
```

```
printf("%d ", temp->data);
        temp = temp->next;
    }
}
int count minterm of implicant(Node minterm *head)
// Fungsi yang menghitung jumlah minterm setiap implicant
    Node minterm *temp = head;
    int count = 0;
    while(temp != NULL) {
        count++;
        temp = temp->next;
    return count;
}
void enqueue(Queue *queue, char inp[], Node minterm *id minterm)
// Prosedur menambah node baru dengan data (bentuk biner dari implicant dan
mintermnya) ke queue
    Node *head = queue->head;
    Node* new node = malloc(sizeof(Node));
    new node-\rightarrowid = id minterm;
    new node->is paired = 0;
    strcpy(new node->bin, inp);
    new node->next = NULL;
    if(head == NULL) {
        queue->head = new node;
    else {
        Node* temp = queue->head;
        int is same data = 0;
        while(temp->next != NULL && !is same data) {
            if(!strcmp(inp, temp->bin)){
                is same data = 1;
            temp = temp->next;
        if(!is same data){
            if(strcmp(inp, temp->bin)){
                temp->next = new node;
            }
        }
    }
}
void dequeue (Queue *queue)
// Prosedur menghapus node pada queue
{
    int temp = 0;
    Node* head temp = queue->head;
    if(head temp != NULL) {
        if(head temp->next != NULL) {
            queue->head = head temp->next;
        else {
            queue->head = NULL;
```

```
free (head temp);
void printQueue (Queue *queue)
// Prosedur mencetak isi queue
{
    Node* temp = queue->head;
    while(temp != NULL) {
        printf("%s ", temp->bin, temp->id->data);
        printNode(temp->id);
        temp = temp->next;
        printf("\n");
    printf("\n");
}
int element in queue(Queue *queue)
// Fungsi yang mencetak jumlah node pada queue
{
    Node* temp = queue->head;
    int dim = 0;
    while(temp != NULL) {
        dim++;
        temp = temp->next;
    return dim;
}
void subdestroy list(Node* cur node)
// Fungsi untuk membebaskan semua node setelah head
{
    if(cur node != NULL) {
        subdestroy list(cur node->next);
        free(cur node);
    }
}
void destroy list(Node **head)
//Fungsi untuk membebaskan semua node selain head dan head itu sendiri
    subdestroy list(*head);
    *head = NULL;
}
void destroy implicant list(ess implicant *list implicant)
{
    if(list implicant != NULL) {
        destroy implicant list(list implicant->next);
        free(list implicant);
    }
}
void dec2bin(int bil, char hasil[])
// Prosedur yang mengubah indeks minterm ke bentuk binernya
{
    for(int i = 0; i < bitsSize; ++i){</pre>
        if(bil >= pow(2, bitsSize - 1 - i)){
    hasil[i] = '1';
            bil -= pow(2, bitsSize -1 - i);
        }
```

```
else{
            hasil[i] = '0';
    }
}
int isPairingPossible(char arr1[], char arr2[])
// Fungsi yang mengecek apakah arr1 bisa dipasangkan dengan arr2
    int dif element = 0, i;
    for(i = 0; i < bitsSize; ++i){</pre>
        if(arr1[i] != arr2[i]){
            dif element++;
    if(dif element == 1){
        return 1;
    else{
        return 0;
}
int id dif(char arr1[], char arr2[])
// Fungsi yang menghasilkan indeks dari elemen kedua array yang berbeda
    int id dif element = 0;
    while(arr1[id dif element] == arr2[id dif element]){
        id dif element++;
    return id dif element;
}
void pairing(Queue *queue, Queue *next queue)
// Prosedur memasangkan minterm
    Node *temp1 = queue->head;
    Node *temp2;
    int pairing done = 0;
    while(temp1 != NULL) {
        temp2 = temp1->next;
        while(temp2 != NULL) {
            if(isPairingPossible(temp1->bin, temp2->bin)){
                pairing done++;
                temp1->is paired = 1;
                temp2->is paired = 1;
                char mod bin[bitsSize + 1];
                int id edit = id dif(temp1->bin, temp2->bin);
                strcpy(mod bin, temp1->bin);
                mod bin[id edit] = '-';
                Node minterm *temp minterm = NULL;
                Node minterm *id temp1 = temp1->id;
                Node minterm *id temp2 = temp2->id;
                while(id temp1 != NULL) {
                    add(&temp minterm, id temp1->data);
                    id temp1 = id temp1->next;
```

```
while(id temp2 != NULL) {
                    add(&temp minterm, id temp2->data);
                    id temp2 = id temp2->next;
                enqueue (next queue, mod bin, temp minterm);
            temp2 = temp2 - next;
        temp1 = temp1->next;
    if(pairing done > 0){
        // Kasus ada minterm yang belum dipasangkan
        temp1 = queue->head;
        while(temp1 != NULL) {
            if(temp1->is paired == 0){
                enqueue(next queue, temp1->id);
            temp1 = temp1->next;
        }
    }
}
void initTable(int brs, int kol, int table[brs][kol])
// Prosedur untuk inisiasi tabel dengan nilai nol
{
    int i, j;
    for(i = 0; i < brs; ++i){</pre>
        for(j = 0; j < kol; ++j){
            table[i][j] = 0;
    }
}
void extract implicant(Queue *queue, char arr[][bitsSize + 1], int
minterm per implicant[])
// Prosedur memasukkan semua implicant ke arr dan memasukkan jumlah minterm
setiap implicant ke array minterm per implicant
    int i = 0;
    Node *temp = queue->head;
    while(temp != NULL) {
        strcpy(arr[i], temp->bin);
        minterm per implicant[i] = count minterm of implicant(temp->id);
        i++;
        temp = temp->next;
    }
}
void fillTable(Queue *queue, int arr minterm[], int brs, int kol, int
table[brs][kol])
// Prosedur mengisi tabel essential prime implicant
    int i, j;
    Node *temp queue = queue->head;
    Node minterm *temp list minterm = temp queue->id;
    for(i = 0; i < brs; ++i){</pre>
        for (j = 0; j < kol; ++j) {
            if(temp list minterm != NULL) {
```

```
if(temp list minterm->data == arr_minterm[j]){
                     table[i][j] = 1;
                     temp list minterm = temp list minterm->next;
                 }
            }
        }
        if(temp queue->next != NULL) {
            temp queue = temp queue->next;
            temp list minterm = temp queue->id;
        }
    }
}
void printTable(int brs, int kol, int table[brs][kol])
// Prosedur mencetak tabel essential prime implicant
    int i, j;
    for(i = 0; i < brs; ++i){</pre>
        for(j = 0; j < kol; ++j){
            printf("%d ", table[i][j]);
        printf("\n");
    }
}
int column check(int brs, int kol, int kol check, int table[brs][kol], int
*id brs)
/* Fungsi untuk mengecek apakah suatu kolom hanya terdiri dari satu elemen
bernilai 1
Pointer id brs digunakan untuk menyimpan indeks baris/prime implicant dari
elemen bernilai 1 tersebut */
    int count = 0, id = 0, i, j;
    while(count != 2 && id < brs) {</pre>
        if(table[id][kol check] == 1){
            count++;
            *id brs = id;
        id++;
    if(count == 1){
        return 1;
    1
    else{
        return 0;
    }
}
int isEmptyTable(int brs, int kol, int table[brs][kol])
// Fungsi untuk mengecek apakah tabel kosong
{
    int i = 0, j, isFound = 0;
    while(!isFound && i < brs){</pre>
        j = 0;
        while(j < kol && !isFound){</pre>
            if(table[i][j] == 1){
                 isFound = 1;
```

```
}
            else{
                j++;
        }
        i++;
    if(isFound){
        return 0;
    else{
        return 1;
}
void addImplicant(ess implicant **list ess implicant, char implicant bin[])
// Prosedur menambah prime implicant ke node list ess implicant
    ess implicant *new impli = malloc(sizeof(ess implicant));
    strcpy(new impli->bin, implicant bin);
    new impli->next = NULL;
    if(*list ess implicant == NULL) {
        *list ess implicant = new impli;
    }
    else{
        ess implicant *temp = *list ess implicant;
        while(temp->next != NULL) {
            temp = temp->next;
        temp->next = new impli;
    }
}
int is 1 implicant (int brs, int kol, int brs check, int table [brs] [kol],
int *id minterm)
/* Fungsi untuk mengecek apakah suatu baris memiliki satu elemen bernilai 1
Pointer id minterm digunakan untuk menyimpan indeks minterm dari elemen
bernilai 1 tersebut */
{
    int count = 0, id kol = 0;
    while (id kol < kol) {
        if(table[brs check][id kol] == 1){
            count++;
            *id minterm = id kol;
        id kol++;
    }
    if(count == 1){
        return 1;
    else{
        return 0;
    }
}
void deleteRow oneimplicant(int brs, int kol, int table[brs][kol], int
minterm per implicant[])
```

```
// Prosedur menghapus/mengosongkan baris pada tabel prime implicant
    int i, j;
    int temp id minterm = 0, temp unused = 0;
    for(i = 0; i < brs; ++i){</pre>
         if(is 1 implicant(brs, kol, i, table, &temp id minterm) &&
minterm per implicant[i] != 1) {
                 if(!column check(brs, kol, temp id minterm, table,
&temp unused)){
                      for(j = 0; j < kol; ++j){
                          table[i][j] = 0;
                 }
             }
        }
    }
}
void print convert_bin_to_par(char bin[])
// Prosedur mencetak hasil minimisasi dalam bentuk parameter input
{
    char par[] = {'A', 'B', 'C', 'D', 'E', 'F', 'G', 'H'};
char not_par[] = {'a', 'b', 'c', 'd', 'e', 'f', 'g', 'h'};
    int i, count hyphen = 0;
    for(i = 0; i < bitsSize; ++i){</pre>
         if(bin[i] != '-'){
             if(bin[i] == '1'){
                 printf("%c", par[i]);
             else if(bin[i] == '0'){
                 printf("%c", not par[i]);
         }
         else{
             count hyphen++;
             if(count hyphen == bitsSize){
                 printf("1");
             }
         }
    }
}
void printImplicantList(ess implicant *list ess imp)
// Prosedur mencetak hasil minimisasi dalam bentuk biner dan diikuti oleh
bentuk parameter input
    ess implicant *temp = list ess imp;
    while(temp != NULL) {
        printf("%s ", temp->bin);
         temp = temp->next;
    }
    printf("\n");
    temp = list ess imp;
    while(temp != NULL) {
        print_convert_bin_to_par(temp->bin);
if(temp->next != NULL){
             printf(" + ");
         }
```

```
temp = temp->next;
    }
}
int main(){
    // Deklarasi variabel
    Queue *queue = malloc(sizeof(queue));
    Queue *next queue = malloc(sizeof(queue));
    ess implicant *list ess imp = NULL;
    queue->head = NULL;
    next queue->head = NULL;
    int jml_mint, id_mint, i, j, n_iter = 1, temp_sort;
    char arr_inp[bitsSize + 1];
    arr inp[bitsSize] = '\0';
    // Menerima input jumlah minterm
    printf("Input : ");
    scanf("%d", &jml mint);
    if(jml mint < 1 || jml mint > pow(2, bitsSize)){
        printf("Input jumlah minterm tidak valid!");
        free (queue);
        free(next queue);
        exit(1);
    }
    int arr minterm[jml mint];
    // Menerima input indeks minterm
    for(i = 0; i < jml_mint; ++i){</pre>
        printf("Minterm ke : ");
        scanf("%d", &arr minterm[i]);
        if(arr minterm[i] < 0){</pre>
            printf("\n!Warning! Karena tidak ada minterm negatif, maka
dipilih minterm 0\n\n");
            arr minterm[i] = 0;
        else if(arr minterm[i] > pow(2, bitsSize) - 1){
            printf("\n!Warning! Karena indeks minterm melebihi minterm
maksimal, maka dipilih minterm maksimal sesuai ukuran bit\n\n");
            arr minterm[i] = pow(2, bitsSize) - 1;
        }
    }
    // Sort indeks minterm
    for (i = 0; i < jml mint; ++i) {
        for (j = 0; j < jml mint - 1; ++j) {
            if(arr minterm[j] > arr minterm[j + 1]){
                temp sort = arr minterm[j + 1];
                arr minterm[j + 1] = arr minterm[j];
                arr minterm[j] = temp sort;
            }
        }
    }
    // Konversi minterm ke biner dan masukkan ke queue
    for(i = 0; i < jml mint; ++i){</pre>
        dec2bin(arr minterm[i], arr inp);
        Node minterm *temp = NULL;
        add(&temp, arr_minterm[i]);
        enqueue (queue, arr inp, temp);
    }
```

```
// Cetak list minterm input
    printf("\nList minterm input :\n");
    printQueue(queue);
    // Melakukan algoritma Quine-McCluskey sekali
    pairing(queue, next queue);
    // Melakukan algoritma Quine-McCluskey sampai tidak bisa dilakukan lagi
    while(next queue->head != NULL) {
        printf("Iterasi %d :\n", n iter);
        n iter++;
        printQueue(next queue);
        queue->head = next queue->head;
        next queue->head = NULL;
        pairing(queue, next queue);
    }
    // Deklarasi variabel untuk tabel essential prime implicant
    int n imp = element in queue(queue);
    int EprimeImp[n imp][jml mint];
    char list implicant[n imp][bitsSize + 1];
    int minterm hold by implicant[n imp];
    // Inisiasi tabel
    initTable(n imp, jml mint, EprimeImp);
    // Memasukkan semua prime implicant ke list implicant dan jumlah
minterm setiap implicant ke minterm hold by implicant
    extract implicant (queue, list implicant, minterm hold by implicant);
    // Mengisi tabel essential prime implicant
    fillTable(queue, arr minterm, n imp, jml mint, EprimeImp);
    // Mencari essential prime implicant sampai tabel kosong
    while(!isEmptyTable(n imp, jml mint, EprimeImp)){
        id mint = 0;
        int id implicant;
        while (!column check (n imp, jml mint, id mint, EprimeImp,
&id implicant) && id mint < jml mint) {
            id mint++;
        if(id mint != jml mint){
            addImplicant(&list ess imp, list implicant[id implicant]);
            for(i = 0; i < jml mint; ++i){</pre>
                if (EprimeImp[id implicant][i] == 1) {
                    for (j = 0; \overline{j} < n \text{ imp}; ++j) {
                         EprimeImp[j][i] = 0;
                    EprimeImp[id implicant][i] = 0;
                }
            }
        }
        deleteRow oneimplicant (n imp, jml mint, EprimeImp,
minterm hold by implicant);
    }
    // Mencetak essential prime implicant
    printf("Hasil minimisasi (not A = a) : \n");
    printImplicantList(list ess imp);
```

```
destroy_list(&(queue->head));
  destroy_list(&(next_queue->head));
  destroy_implicant_list(list_ess_imp);
  free(queue);
  free(next_queue);
  return 0;
}
```

### Kesimpulan dan Lesson Learned

- Minimisasi merupakan sebuah proses penyederhanaan sebuah fungsi boolean yang sangat bermanfaat, karena dapat mengurangi *cost* serta kompleksitas dari sebuah rangkaian
- Quine-McCluskey merupakan salah satu metode minimisasi rangkaian yang mudah untuk diimplementasikan ke dalam suatu program, karena di dalamnya menggunakan sistem eliminasi yang berulang, sehingga dapat diselesaikan secara rekursif. Selain itu metode ini juga lebih efektif untuk menyederhanakan suatu rangkaian yang memiliki banyak variabel.
- Deklarasi array sebagai isi suatu *structure* dengan panjang yang bergantung dengan nilai variabel di luar *struct* tidak bisa dilakukan, kecuali dengan *header define*

# Pembagian Tugas dalam Kelompok

Nama Anggota Kelompok	Kontribusi
Adro Anra Purnama	Membuat flowchart fungsi dan prosedur
Surya Dharma	Membuat source code program, data flow
	diagram, flowchart algoritma
Fariz Iftikhar Falakh	Melengkapi laporan, membuat file presentasi
Senggani Fatah Sedayu	Melengkapi laporan

# **Link Repository**

 $\underline{https://github.com/DentAlpha/Minimisasi-Quine-McCluskey}$ 

# Referensi

[1] Brown S. D. dan Vranesic Z. G, Fundamentals of digital logic with VHDL design, 2000.