

EE6094  
CAD for VLSI Design  
Programming Assignment 3 Report

Student Name:魏子翔

Student ID:107501019

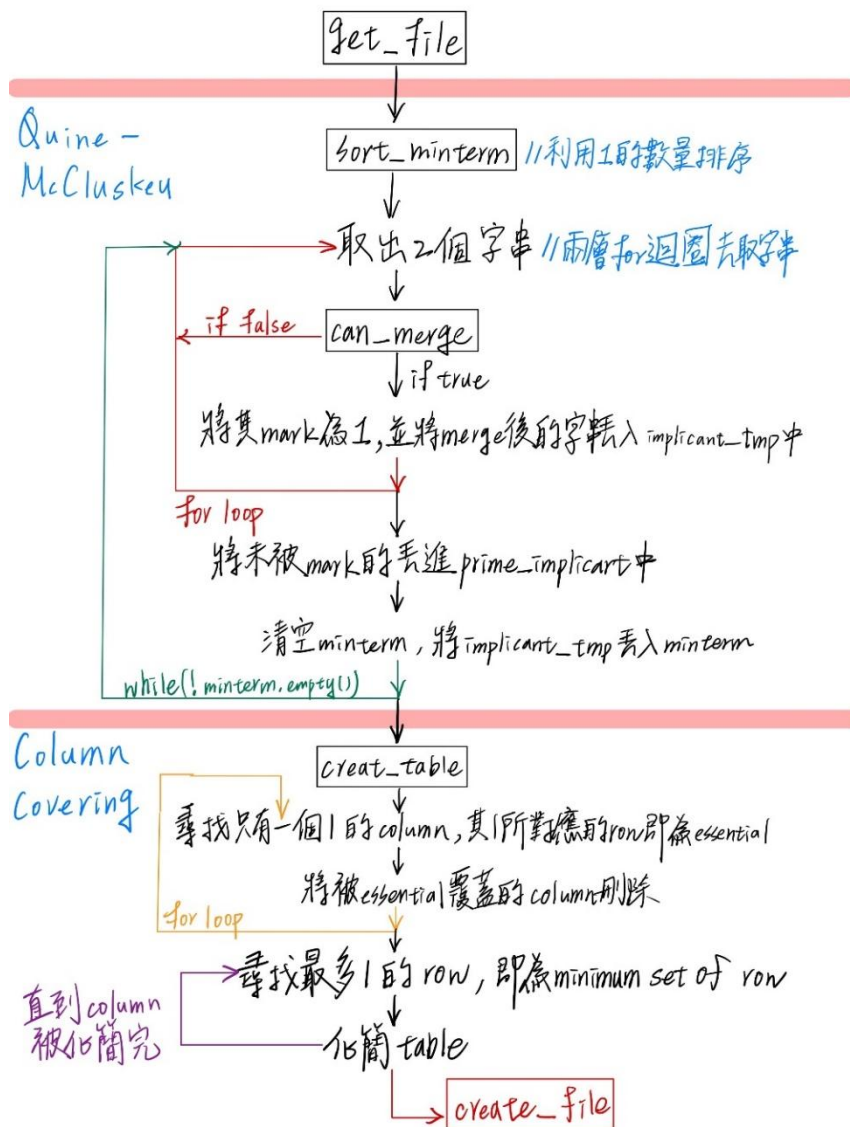
## Abstract

Logic optimization 的目的在於去優化給定的 combinational circuit，以滿足性能或是面積上的限制，好讓 technology mapping 時，能將非電路形式的 Boolean networks，有效的轉換成最佳成本的給定限制之電路。

## I. Problem Description

而本次 Programming Assignment 的目的在於 Two-level Logic Optimizarion，去化簡其中 Sum-of-Product 的數量。題目將給定一尚未被簡化的 Boolean function，我們將利用 C++ 寫出 Quine-McCluskey 演算法去簡化 Boolean function。

## II. Program Structure



## III. Data Structures / Algorithms Used

主要的資料結構：

```

vector<string> minterm;
vector<string> input;
string output;
vector<string> prime_implicant;
vector<string> on_set;
vector<vector<bool>> table;
vector<string> minimum_cover;
  
```

一、 當 testcase file 讀進來之後，testcase file 會分成 3 行：

1. 第一行的 INORDER 會利用 `vector<string> input;` 去存取。
2. 第二行的 OUTORDER 會利用 `vector<string> output;` 去存取。
3. 第三行的 Boolean function 會先利用 `vector<string> func_tmp;` 去存取，將其轉為二進位之後，再存進 `vector<string> minterm, on_set;`

二、 進行到 Quine\_McCluskey 演算法：

1. 我們將化簡 `vector<string> minterm;`。
2. 根據化簡的結果會分成 `vector<string> prime_implicant;` 及 `vector<string> implicant_tmp;`。
3. 將 `minterm` 中無法 merge 的丟進 `prime_implicant`。
4. 其餘的丟進 `implicant_tmp`，將 `minterm` 清空後，把 `implicant_tmp` 丟進 `minterm` 裡，從 2. 開始周而復始，直到 `minterm.empty()`。

三、 執行 Column Covering

1. 此步驟主要的資料結構為 `vector<string> implicant_tmp;`、`vector<string> on_set;` 以及根據 `implicant_tmp`、`on_set` 所建立的 `vector<bool> table;` 及儲存結果的 `vector<string> minimum_cover;`。
2. 先找出 `table` 中只有一個 1 的 `column(on_set)`，再將 1 所對應

的  $\text{row}(\text{prime\_implicant})$  即為 essential，存入  $\text{minimum\_cover}$  中。

3. 刪除 essential implicant 所覆蓋到的 column 來化簡  $\text{table}$ 。
4. 從化簡後的  $\text{table}$  中找出最多 1 的  $\text{row}(\text{prime\_implicant})$  即為 minimum set of row，將其存入  $\text{minimum\_cover}$ ，並將其覆蓋到的 column 刪除，以化簡  $\text{table}$ ，重複步驟 4.，直到  $\text{column}(\text{on\_set})$  為空。
5. 將  $\text{on\_set}$ 、 $\text{prime\_implicant}$ 、 $\text{table}$  都 clear。

#### 四、 創建 output file

1. 主要會使用的資料結構為  $\text{vector}\langle\text{string}\rangle \text{ input};$ 、 $\text{vector}\langle\text{string}\rangle \text{ output};$ 、 $\text{vector}\langle\text{string}\rangle \text{ minimum\_cover};$ 。
2. 先將  $\text{input}$  輸出到第一行。
3. 再將  $\text{output}$  輸出到第二行。
4. 利用  $\text{input}$ 、 $\text{minimum\_cover}$  將 output function 輸出。

演算法：

演算法主要分為兩個，一個為 Quine-McCluskey 演算法，另一個為 Column-Covering。

1. Quine-McCluskey：

```
void Quine_McCluskey_ALGO() //Quine McCluskey 演算法
{
    sort_minterm(); //先進行排序
```

```

while(!minterm.empty()) //若minterm 還未清空，則繼續執行演算法
{
    bool merged_mark[minterm.size()]; //標記是否merge 過
    for(int i=0; i<minterm.size(); i++)
        merged_mark[i] = 0;
    vector<string> implicant_tmp; //將prime implicant 以外的
    implicant 先暫存起來
    for(int i=0; i<minterm.size(); i++) //開始進行演算
    {
        for(int j=i+1; j<minterm.size(); j++)
        {
            if(can_merge(minterm[i], minterm[j]) == MERGED) //
            確認是否可以merge
            {
                implicant_tmp.push_back(merge(minterm[i], minterm[j])); //將merge 好的字串暫存進implicant_tmp
                merged_mark[i] = MERGED; //將其mark 為merge 過
                merged_mark[j] = MERGED;
            }
        }
        if(merged_mark[i] == NO_MERGED) //將沒有merge 過的丟進
        prime implicant
        {
            prime_implicant.push_back(minterm[i]);
        }
    }
    if(!implicant_tmp.empty())
    {
        vector<string>::iterator it,it1;
        for(it=++implicant_tmp.begin(); it!=implicant_tmp.end()
        ;)
        {
            it1 = find(implicant_tmp.begin(), it, *it);
            if (it1 != it) //將implicant_tmp 中重複的的
            implicant 刪除
            {
                it = implicant_tmp.erase(it);
            }
            else
                it++;
        }
    }
}

```

```

    }
}
minterm.clear();    //清空 minterm
for(int i=0; i<implicant_tmp.size(); i++)    //將
implicant_tmp 丟進 minterm，再次執行演算
    minterm.push_back(implicant_tmp[i]);
}
FreeVector(minterm);    //釋放記憶體
}

```

## 2. Column-Covering。

```

void Column_Covering_ALGO() //Column Covering 演算法
{
    int on_set_amount = on_set.size();    //未被 cover 過的 on_set 數量
    create_table();
    column_has_single_1(&on_set_amount);
    minimum_set_of_row(&on_set_amount);
    //演算完將沒用到的變數都釋放記憶體
    FreeVector(on_set);
    FreeVector(prime_implicant);
    FreeVector(table);
}

```

詳細演算步驟如同上述資料結構及 Program structure 所描述。

## IV. Difficulty Encountered

這次 PA 的難點主要在於 Quine-McCluskey 的化簡及空間的使用，在寫 Quine-McCluskey 時沒有注意到 merge 後的 implicants 會有重複的問題，所以再生成 prime implicant 時一直出錯，研究一段時間後，在紙上自己畫過一遍 Quine-McCluskey 後，發現 merge 後的 implicants 會有重複的問題，在每跑一次演算時就將重複的刪掉就解決程式出錯的問題。而空間的使用比較擔心的問題就是，

當 testcase 一大，記憶體就會爆掉，所以在設變數時就盡量設容量小的，像是原本紀錄是否被 mark 是利用 `vector<int>` 寫，之後就把他改成 `vector<bool>` 去存，而原本的 minterm 也想用 `unsigned` `vector<bool>` 去存，但是會發生無法存取 unknown '-' 字元的問題，最後還是只能用 `vector<string>` 去存。

## V. Experimental Results

### 1. 執行 makefile：

```
[107501019@eda359_forclass ~/hw3]$ make clean
Removing objects
Removing executable file
[107501019@eda359_forclass ~/hw3]$ make all
Compiling: PA3_107501019.cpp -> PA3_107501019.o
Generating executable file: PA3_107501019.o -> go
[107501019@eda359_forclass ~/hw3]$ make run INPUT=test.eqn OUTPUT=out1.eqn
./go test.eqn out1.eqn
[107501019@eda359_forclass ~/hw3]$ make run INPUT=test2.eqn OUTPUT=out2.eqn
./go test2.eqn out2.eqn
[107501019@eda359_forclass ~/hw3]$ make run INPUT=test3.eqn OUTPUT=out3.eqn
./go test3.eqn out3.eqn
```

### 2. 用 abc 比對的結果：

```
[107501019@eda359_forclass abc-master]$ ./abc
UC Berkeley, ABC 1.01 (compiled May  2 2021 22:03:20)
abc 01> cec test.eqn out1.eqn
Networks are equivalent.  Time =      0.01 sec
abc 01> cec test2.eqn out2.eqn
Networks are equivalent.  Time =      0.00 sec
abc 01> cec test3.eqn out3.eqn
Networks are equivalent.  Time =      0.00 sec
```

## VI. Reference

[1] 陳聿廣教授自編上課用講義

[2] C++ `std::sort` 排序用法與範例完整介紹

<https://shengyu7697.github.io/std-sort/>



[3] vector 心得整理

<https://edisonx.pixnet.net/blog/post/34345257>

[4] vector 記憶體分配和回收機制

<https://codertw.com/%E7%A8%8B%E5%BC%8F%E8%AA%9E%E8%A8%80/605315/>