논리회로설계/ 결과보고서

1. Row Dominance

```
5
                     15
           0
                 1
-111
                      1
                      0
0-01
           1
                 0
                      0
01-1
           1
                 1
111-
           0
                 0
                      1
<rd>
           5
                 7
                     15
-111
           0
                 1
                      1
01-1
           1
                 1
                      0
```

구현된 pi들과 테이블을 인자로 받고

```
void rd(vector<string> &pi, vector<vector<bool>> &piMap) {
```

for문을 순회하면서 i와 j를 각각의 pi로써 동작시켰다.

```
for (int i = 0; i < piMap.size(); i++) {
   for (int j = 0; j < piMap.size(); j++) {}}</pre>
```

i와 j가 같은 경우에는 스스로를 확인하기에 확인하지 않았다.

```
if (i == j)
    continue;
```

이후 각 민텀들을 커버하는지 확인하며 같거나 다르더라도 i가 트루인 경우에는 순회하고 그렇지 않은 경우에는 다음 pi를 확인하도록 break 시켰다.

```
for (int k = 0; k < piMap[0].size(); k++) {
    if (piMap[i][k] != piMap[j][k]) {
        if (piMap[i][k] == false) {
            flag = true;
                break;
        }
        if (piMap[i][k] == true) flag = false;
    }</pre>
```

```
}
if (!flag) {
    delIdx.push_back(j);
}}
```

이후 RD가 진행된 pi들과 pimap을 수정하였다

```
pi.erase(pi.begin() + delIdx[i] - i);
piMap.erase(piMap.begin() + delIdx[i] - i);
```

체크인터체인지 함수는 테이블을 순회하며 피아이들이 같은 민텀들을 커버한다면 인덱스를 저장하고 인터체인저블한 pi중 아래에 있는 피아이를 삭제했습니다.

checkInterChange(pi, piMap);

2. Column Dominance

```
<rd>
           5
                     15
-111
           0
                1
                      1
01-1
                1
                      0
           1
<cd>
           5
               15
-111
           0
                1
                0
01-1
           1
```

for문을 순회하면서 i와 j를 각각의 minterm으로 동작시켰다

```
for (int i = 0; i < piMap[0].size(); i++) {
    for (int j = 0; j < piMap[0].size(); j++) {</pre>
```

이후 각 민텀들이 커버되는지 확인하며 같거나 다르더라도 i가 거짓인 경우에는 순회하고 그렇지 않은 경우에는 다음 pi 를 확인하도록 break 시켰다.

```
for (int k = 0; k < piMap.size(); k++) {
   if (piMap[k][i] != piMap[k][j]) {
     if (piMap[k][i] == true) {
       flag = true;
       break;
   }</pre>
```

```
if (piMap[k][i] == false) flag = false;
}
}
if (!flag) {
    delIdx.push_back(j);
}
```

체크인터체인지 함수는 테이블을 순회하며 피아이들이 같은 민텀들을 커버한다면 인덱스를 저장하고 인터체인저블한 pi중 아래에 있는 피아이를 삭제했습니다.

checkInterChange(pi, piMap);

3. Rd & Cd & sEPI

```
while (true) {
    vector<vector<bool>> compare = piMap;
    cout << "<rd>\n";
    rd(pi, piMap);
    print(tmpMinterm, pi, piMap);

    cout << "<cd>\n";
    cd(pi, tmpMinterm, piMap);
    print(tmpMinterm, pi, piMap);

    vector<string> tmpepi = findEpi(pi, tmpMinterm, piMap);
    secondEpi.insert(secondEpi.begin(), tmpepi.begin(), tmpepi.end());

    if (compare == piMap) {
        if (piMap.size()) cout << "go to patrick \n";
        break;
    }
    cout << "<Sepi>\n";
    print(tmpMinterm, pi, piMap);
}
```

로우 도미넌스와 컬럼 도미넌스를 더이상 진행할 수 없을때까지 진행하기위해 반복문을 사용했습니다.

반복문의 탈출 조건은 얕은 복사를 진행한 compare 벡터가 rd cd를 진행한 pimap과 같다면 더 이상 cd rd를 할 수 없다고 판단해 반복문을 탈출 했습니다.

여기서 테이블의 사이즈가 0 이상이라면 패트릭 메소드를 사용하라고 출력했습니다.

Rd 와 cd 함수를 실행시킨 후 findepi 함수를 실행시켜 epi를 찾고 삭제시켰습니다

4. 실행결과 {4, 7, 0, 1, 5, 7, 10, 14, 15}

```
      <Sepi> not found

      <rd> not found

      <cd> not found

      <map> not found

      -111 0-01 000- 01-1 1-10 111- EPI 000- 1-10 SEPI -111 01-1

      터미널이 작업에서 다시 사용됩니다. 닫으려면 아무 키나 누르세요.
```