

CS613200 Final Project

109062630 鄭傑予

Date Structure

我總共建立了兩個 **class**，分別為 **Parser** 及 **Subgraph**，裡面包含了 c++ stl 的一些資料結構，像是 **unordered_map**, **vector**, **queue** 等等，以及 LEDA 的資料結構，像是 **GRAPH**, **node**, **edge**, **list**, **node_array** 等等。

Parser 負責讀檔寫檔，主要的 data structure 維護，以及在 FlowMap 演算法中各個流程的 function.

Subgraph 負責在 FlowMap 的 labeling phase 中所需的 data structure 及 function. 因為在計算子圖時所需要的 data 僅為暫存用的，因此特地建立這個 **class** 來降低演算法的空間複雜度。

Parser:

```
class Parser {
public:
    std::string name;
    int k;
    leda::GRAPH<std::string, int> G;
    leda::list<leda::node> inputs;
    leda::list<leda::node> outputs;
    leda::list<leda::node> gate;
    std::unordered_map<leda::node, std::string> mapGroup;
    std::unordered_map<leda::node, std::string> mapZip;
    std::unordered_map<std::string, std::vector<leda::node>> tInput;
    std::unordered_map<leda::node, std::string> mapNodeName;
    std::unordered_map<std::string, std::pair<leda::node, std::string>> mapNode;

    Parser();
    void parse(char* argv[]);
    void traverseGraph(leda::GRAPH<std::string, int> &G);
    void first_stage();
    void dfsCreateNt(Subgraph &subgraph, leda::node_array<int> &visit, leda::node tIter);
    void labeling();
    void dfsMapping(leda::node_array<bool> &visit, leda::node_array<bool> &inGroup, std::queue<leda::node> &mappingQ, std::unordered_map<std::string, std::vector<vector<bool>> enumtruthTable(int bit);
    void callUTfunc(leda::node_array<bool> &LUTnodeValue, std::vector<leda::node> &candGroup, std::vector<std::vector<bool>> &truthTable,
    void mapping(char* argv[]);
};
```

Subgraph:

```
class Subgraph {
public:
    leda::GRAPH<std::string, int> Nt;
    std::unordered_map<std::string, leda::node> mapGtoNt;
    std::unordered_map<std::string, leda::node> mapNttoG;
    //leda::list<std::string> group;
    void dfsCollapse(leda::node_array<int> &visit, leda::node_array<int> &label, int &maxLabel, leda::node tIter);
    void nodeCollapse(std::unordered_map<leda::node, std::string> &mapZip, leda::node_array<int> &label, int &maxLabel);
    void dfsSplit(leda::node_array<int> &visit, std::unordered_map<leda::node, std::string> &mapNodeName, leda::node tIter);
    void nodeSplit();
    void dfsResidual(leda::node_array<int> &visit, std::unordered_map<leda::node, std::string> &mapGroup, leda::edge_array<int> &f);
};
```

Algorithm

我參考了 FlowMap: An Optimal Technology Mapping Algorithm for Delay Optimization in Lookup-Table Based FPGA Designs 這篇論文，以及跟實驗室同學互相討論，來實作這篇的演算法。

Stage1

我會根據 FlowMap 這篇論文的第三篇 reference paper, DMIG 來當作 decomposition 的演算法。

```

algorithm decompose-multi-input-
gate (DMIG)
  let  $V = \text{input}(v) = \{u_1, u_2, \dots, u_m\}$ ;
  while  $|V| > 2$  do
    let  $u_i$  and  $u_j$  be the two nodes of
       $V$  with smallest levels;
    introduce a new node  $x$ ;
     $\text{input}(x) = \{u_i, u_j\}$ ;
     $\text{level}(x) = \max(\text{level}(u_i),$ 
       $\text{level}(u_j)) + 1$ ;
     $V = (V - \{u_i, u_j\}) \cup \{x\}$ 
  end-while;
  connect the only two nodes left in
     $V$  to  $v$  as its inputs;
  return the binary tree  $T(v)$  rooted
    at  $v$ ;
end-algorithm

```

Figure 2. The DMIG algorithm.

首先從 graph 中找出 $\text{input} > 2$ 的 gate，接著調整 edge weight 後用 shortest path 演算法找出此 gate 的 longest path，就會得到每個 input wire 的 level，將最小的兩個 wire 接到一個新建立的 gate 上後，原本的 gate 就少了一個 input，持續做到此 gate 變成 2-input gate。

Stage2

這個 stage 又分為 Labeling Phase 及 Mapping Phase。

Labeling Phase

這個階段會依照 traversal order 對每個 gate t 標示 label, label 用來決定 t 能否在 t 的子圖中跟最大的 label 的 gate 包成同一個 LUT, 如果能找到 k -feasible cut 就代表可以，找不到的話 t 的 label 被標示成 $\text{maxlabel}+1$ 。因此為了判斷是否存在 k -feasible cut, 會對 subgraph 進行 **dfsCollapse**, **nodeSplit** 及 **dfsResidual** 等等的 functoin, 最後得到的是能跟 t 包成同一個 LUT 的 set。

dfsCollapse 將 t 跟子圖中 maxlabel 的 gate 合併成一個 node。

nodeSplit 將除了 source 跟 t 的所有 node split, 建立一個分身，分身之間的 edge weight = 1, 其餘的 edge weight = 999。

dfsResidual 會從 t 進行 dfs 走訪，找出能跟他包進同一個 LUT 的 set。

Mapping Phase

這個階段會從每個 primiry output 進行 LUT mapping, 並將他的 input wire 放進 queue 中等待 mapping, 接著會 enumerate 這個 LUT 的所有 function, 找出 onset 之後進行寫檔，結束整個流程。

Results

k=3

	10aoi.sample01	10aoi.sample02	10aoi_alu4	10aoi_des
Level	2	2	17	10
LUTs	4	7	936	5854

k=4

	10aoi.sample01	10aoi.sample02	10aoi_alu4	10aoi_des
Level	1	2	12	7
LUTs	2	5	801	4238