

DSNP Final Project

Author

B04611017 林弘曄

Link

https://github.com/linnil1/106_1_DSNP (https://github.com/linnil1/106_1_DSNP)

<https://hackmd.io/OwVgbARmCmAMwFoAmYBMSEBYCGAzCCAHAlyybKoDMsN1YYshQA==#>

(<https://hackmd.io/OwVgbARmCmAMwFoAmYBMSEBYCGAzCCAHAlyybKoDMsN1YYshQA==#>)

Class

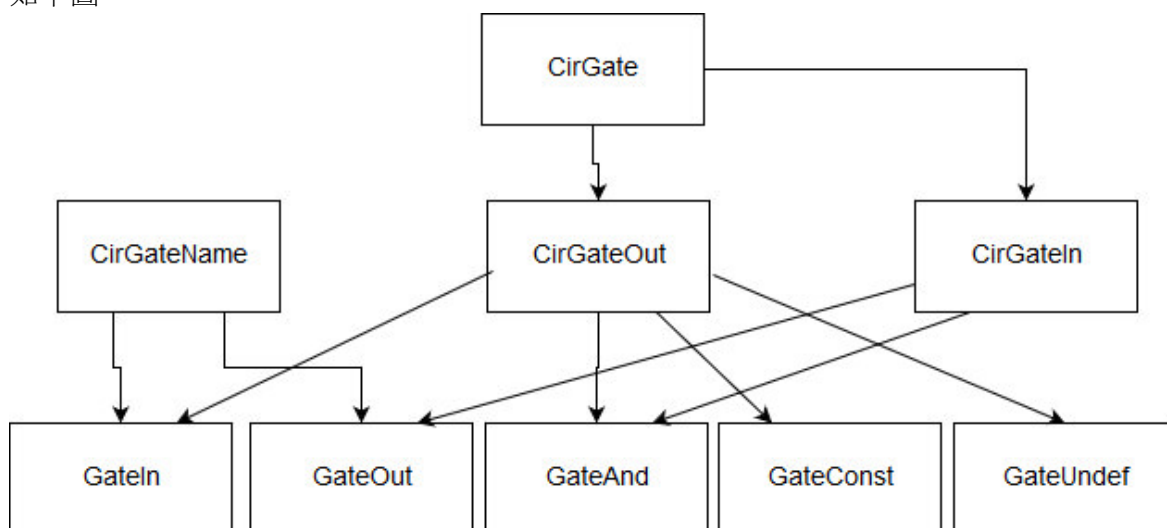
先定義 class

總共有 5 個 class

- GateUndef
- GateConst
- GateIn
- GateOut
- GateAnd

Inheritance

如同拼裝車一樣，他們是的parent class 是 reused 的
如下圖



Gate Design for DFS search

在CirGate中 有這一段程式碼

```
mutable unsigned _visited;
static unsigned _max_level;
static unsigned _visited_flag;``
static void setVisitFlag() { ++_visited_flag; }
bool isVisit() const
{
    if (_visited_flag == _visited)
        return true;
    _visited = _visited_flag;
    return false;
}
```

好處是

只有用 setVisitFlag() 就可以初始化

然後 call isVisit()

第一次 return False 代表沒走過

第二次之後 return True 代表有走過

這樣的OverHead會全部清掉還小

GateAnd counting

GateAnd 中 放一個 static 的 number

construct時就+1， destruct 就-1

不用特定去維護

The size of Fanin

Fanin 可以很省

在 CirGate 中使用的是

getFanin(), getFanin() + getFanSize()

如果是一個fanin時

```
ID* getFanin() { return &data; }
unsigned getFanSize() { return 1; }
ID data;
```

如果是 2個fanin時

```
ID* getFanin() { return data; }
unsigned getFanSize() { return 2; }
ID data[2];
```

如此可省空間

Store data type

我define 兩個 unsigned data

ID 一個是儲存gate的index，

DID (double ID) 是貯存 $ID * 2 + inverted$

反正需要index時 就 $/ 2$ ，需要 inverted 時 就 $\& 1$

這樣一個變數就可以解決很多問題ㄌ

other

剩下的細節不在贅述

Useful function in GateMgr

Delete Gate

Delete gate 濃縮成一個function

通常他沒有 fanout，或是fanout 等等也不重要，

所以真正要做的是 把 fanin 中的 fanout 刪除

最後才把這個 delete

```
void CirMgr::delGate(ID& gid) {
    for (unsigned j=0; j<gate->fanInSize(); ++j) {
        CirGate *gchild = getGate(gate->getFanin()[j] >> 1);
        if (gchild)
            static_cast<CirGateOut*>(gchild)->removeFanout((gate->getIndex() << 1) | (gate->getFanin()[j] < 1));
    }
    delete _gates[gid];
    _gates[gid] = NULL;
}
```

Merge Gate

Merge gate 濃縮成一個function

把 fanin 中的 fanout 刪除

把 fanout 中的 fanin，做一個update，

注意 這個操作 **inverted** 要很小心

最後才把這個 刪掉

```

void CirMgr::merge(ID from, DID to, bool del) // del = true
{
    CirGate *gateFrom = getGate(from),
            *gateTo    = getGate(to >> 1);
    ID inv = to & 1;
    for (const DID &i: gateFrom->getFanout()) {
        static_cast<CirGateOut*>(gateTo->setFanout(i ^ inv);
        CirGate* gate = getGate(i >> 1);
        dynamic_cast<CirGateIn*>(gate)->updateFanin(from << 1, to);
    }

    if (del)
        delGate(from);
}

```

Find AIG in dfs order

因為走DFS 不如使用 vector 快
 所以走一遍後 用 vector 儲存起來
 可以省去麻煩

```
void goFindAnd(unsigned, IdList&) const;
```

可以用在

```
writeAag
```

```
simulate
```

時

Sweep

按照Reference的輸出結果

可以判斷出

是先用DFS從outs走完所有的節點

然後再從最前面的 `_gates` 全部掃過一遍

`isVisit()` return False 的就 Delete 掉

Opt

按照Reference的提示

做四種判斷

然後 merge(ID, DID) 起來

strash

這個用Set 就好了

因為是自己的資料結構

所以 我用指標來當作 Key 就好了

因為同樣的Key 只有一筆

所以只用 implement 一個 methods 就好了

insert

如果裡面沒有 就return NULL

如果有 就 return 原來的值

當 return NULL 時， 我們就放進去不理她

反之 則把 這個節點 跟 return 回來的 Merge

```
HashData* insert(const HashKey& k, const HashData& d) {  
    VHashNode &v = _buckets[bucketNum(k)];  
    typename VHashNode::iterator it = find_if(v.begin(), v.end(),  
        [&](HashNode& p) { return *(p.first) == *k; });  
    if (it != v.end())  
        return &it->second;  
    v.push_back(HashNode(k, d));  
    return NULL;  
}
```

其中裡面我用Lambda function (for c++11) 來做比較

Compare and hash

因為要沒有順序 a,b = b,a

所以先判斷小的 才乘上 某個值

比較一不一樣時，也是是先判斷小的，然後比較，再比較大的

```
size_t GateAnd::operator () () const {  
    bool c = _fanin[0] > _fanin[1];  
    return 888777 * _fanin[c] + _fanin[!c];  
}  
  
bool GateAnd::operator == (const GateAnd& b) const {  
    bool ia = _fanin[0] > _fanin[1],  
        ib = b._fanin[0] > b._fanin[1];  
    return (_fanin[ia] == b._fanin[ib]) && (_fanin[!ia] == b._fanin[!ib]);  
}
```

Simulate

在每個Gate 裡面

都放一個 void simulate() 在裡面

這樣不用判斷他是哪種Gate 了

然後用 `goFindAnd()` 把所有要simulate 的 gate 儲存成 vector
因為是 拓撲排序 所以可以直接 simulate

FEC

用map來分類

第一個是 `pair<之前的 group num, 先在模擬完的 group num>`

然後 先算 size

如果 `size > 1`

再用 DID 一個個重新編號組別number

只有全程都是從最小開始做

那就不用 sort 了

```
typedef pair<DID, Value> PV; // original group, new group
map<PV, pair<unsigned, DID> > m; // size, groupId
```

不過 map 是 $n\log n$ 的算法

所以速度會比較慢一點

```
Your ans : Period time used : 0 seconds
```

```
Ref ans : Period time used : 0.01 seconds
```

```
Your ans : Total time used : 0 seconds
```

```
Ref ans : Total time used : 0.01 seconds
```

```
Your ans : Total time used : 0.01 seconds
```

```
Ref ans : Total time used : 0.02 seconds
```

```
Your ans : Period time used : 0.05 seconds
```

```
Ref ans : Period time used : 0.06 seconds
```

```
Your ans : Total time used : 0.06 seconds
```

```
Ref ans : Total time used : 0.08 seconds
```

```
Your ans : Period time used : 0.21 seconds
```

```
Ref ans : Period time used : 0.2 seconds
```

```
Your ans : Total time used : 0.27 seconds
```

```
Ref ans : Total time used : 0.28 seconds
```

不過也沒慢多少

Fraig

把程式碼

strash opt 都複製過來

再加上 SatSovler 每次證明完都不用刪掉

結果都比 ref 快

```
$ python3 my_test_fraig.py
tests.fraig/sim07.aag :
RUN OK
RUN OK
MY
Period time used : 0 seconds
Total time used  : 0 seconds
Total memory used: 0 M Bytes
Period time used : 0.01 seconds
Total time used  : 0.01 seconds
Total memory used: 0 M Bytes
Period time used : 1.61 seconds
Total time used  : 1.62 seconds
Total memory used: 0 M Bytes
-----
REF
Period time used : 0 seconds
Total time used  : 0 seconds
Total memory used: 0 M Bytes
Period time used : 0.02 seconds
Total time used  : 0.02 seconds
Total memory used: 0 M Bytes
Period time used : 7.24 seconds
Total time used  : 7.26 seconds
Total memory used: 0 M Bytes
```

順帶一題

為了驗證 fraig 我特別寫了一枝程式 100 行 就搞定ㄌ

在 src/sat/checker/satTest 裡