PD PA2 Report

1.Data structure used in my program

因為程式內包含許多資料結構, 所以我會描述程式內所運行的演算法, 並說明各部份所使用的資料結構為何。

首先,我的演算法主要使用上課所教的Bstartree搭配SA尋找global optimum,且是建立於作業檔案內所附的範例往下修改與實作。此外我還寫了floorplanner.cpp與.h作為主要處理floorplan的class與對應function實作。

在construct class floorplanner時,我會先使用read_block、read_net兩個function init block、net、terminal的資訊。Block的部分,我去掉繼承terminal的屬性,將兩者設為獨立class,class terminal則照作業範例使用,我在 class floorplanner中用對應的vector將兩者記錄下來,並額外使用兩unordered_map分別作為兩者的name對data的mapping。因此我將Net中的termlist從vector<*terminal>改為vector<string>紀錄在net中的terminal的name,然後再用前述的unordered map尋找對應terminal。

我的F-M heurstic主要都在floorplanner的function floorplan内, 其中可分為以下幾步。

a. time

首先我會紀錄開始的時間,之後根據時間限制調整參數或執行方式,最後輸出結果時輸出總執行時間

b.init Bstartree

我會用隨機的方式將class Node插入樹中, Node是在樹中使用的data structure, 紀錄對應的block以及在樹中的資訊, 如parent、left child、right child,且為了方便控管空間問題, 此處的child我用c++內建的unique_ptr處理。而class Bstartree則存root的unique_ptr及一個list, list儲存樹中的Node, 主要作為方便管理Node的額外資結。

c. init solution

init完tree後, 我會對tree做packing(指算出對應floor plan解)並算出cost, 將tree與cost紀錄 為old tree與old cost, 若符合outline條件, 同時紀錄在best tree與best cost中。

d.SA

初始化SA的各參數

以下是while(T > Tmin)會做的事

初始化MT, uphill = 0

以下是while(MT < 2*N && uphill < N)會做的事 // N = k*n, n為#block, k為任意常數

- (1)對tree隨機執行一move(rotate, delete&insert, swap)
- (2)packing tree, 計算cost與cost difference(cost old cost)。
- (3)如果符合outline, 考慮是否為best_cost, 若是則紀錄為best_tree, best_cost。
- (4)如果cost difference <= 0或exp(-dCost / T) > prob, 則接受新解, 紀錄為old_tree, old_cost, 同時若cost difference > 0則uphill + 1。如果不接受新解, 則將tree與cost還原成 old_tree與old_cost。

(5)MT++ end of while(MT < 2 * N && uphill < N) T = T * R end of while(T > Tmin)

e. calculate result

對best_tree做packing, 計算並輸出對應area, HPWL, chip width, chip height, time, 以及各block的座標。

f.packing

上述為整體演算法,此處補齊packing的細節。

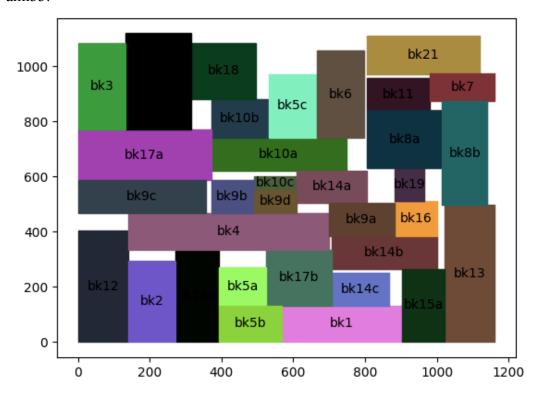
packing時我會用一ContourNode做linked list, 單純紀錄horizontal contour資訊, 之後用 function placeblock對root及其child recursive做對應的place。在完成整棵樹的place後, 將 ContourNode delete, 放出記憶體。

placeblock做的事為, 將選定node(block)放在選定的x, 其會先根據horizontal contour算出 node應放置的(x, y), 之後更新horizontal contour, 刪除多餘的node, 並對非null的child recursive call place block。

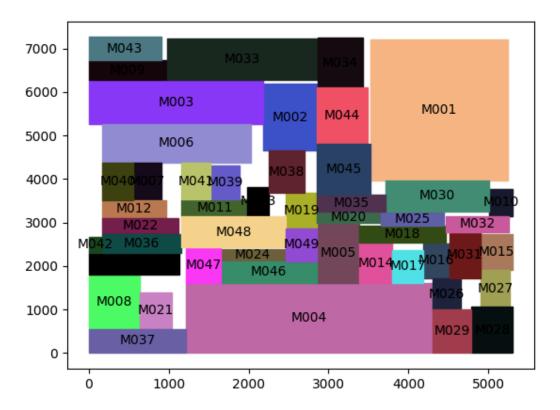
2.My findings

首先是記憶體控管問題,這次作業的記憶體控管比較困難,而且有很多地方要做需不需要ptr的取捨,用了unique_ptr後有好很多,但是unique_ptr的使用上也有很多地方要注意,尤其是擁有權的給予與設定,在copy Bstartree遇到不少問題。此外,這次作業的各個隨機性都大幅度的影響最後結果,包含找不找得到符合outline的解,以及解的cost好壞,在SA參數不變的情況下,只調整Bstartree的init或move的random選擇,就可以造成quality_score有20-30%的變化,因此花了不少時間在調整SA參數與seed的隨機選擇。此外,case ami33的score不斷怎麼嘗試都無法找到quality_score超過4的解,至今還沒想到解決方法,與其他人討論也無果,或許有時間可以再嘗試其他方法,如fast-SA等advanced technique。最後附上各測資的floorplan圖。

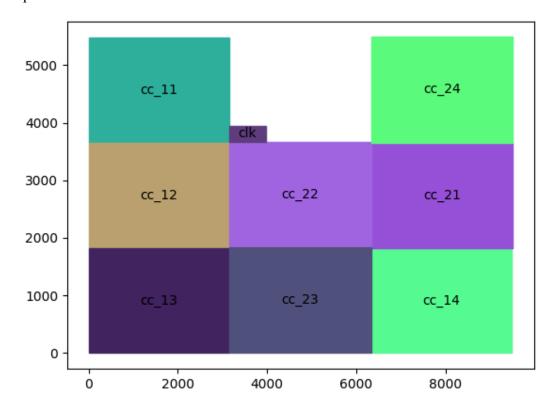
ami33:



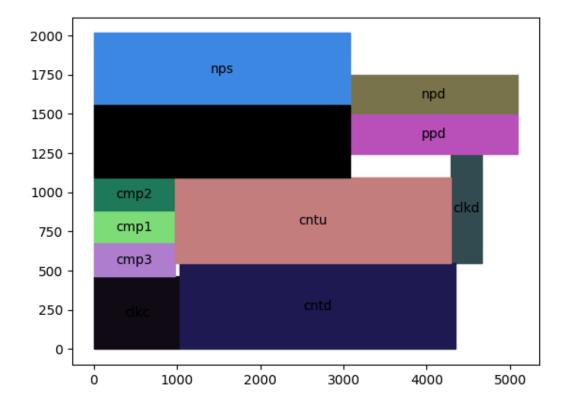
ami49:



apte:



hp:



xerox:

