eda 报告

马晋

2024年12月29日

摘要

这是大作业报告,我实现了一个 eda 算法,成功的对输入的 def 文件进行了时钟树综合。并且给出综合结果。我没有在比赛之前完成,但是如果没有出现剑走偏锋专门优化 buffer_count 或 total_latency 或 skew 的情况,我认为我的算法大概率是可以进决赛的。就我与此问题本班其他队对比的结果,我的算法的 performance 最好: 体现在: 时间上,我的算法 skew 可以 100% 保证在 45 以内,并且在 10(cts_problems)+3(pre_submit) 中只有 1 个超过 40(42),其余全都在 32 以下。而且我的 average_delay 基本是最大那个距离的 delay(但是由于插入了两到三个 buffer, 所以会有 50 到 75 的偏差)。并且我的聚类算法较佳,以至于在 iterative_cluster 的时候,能非常近似的到达只考虑 max_fanout(不考虑偏离中心的bound) 的误差,根据我从另一队 eda 展示的结果,我推测最终评测的 case 应该是在这些 case 中评测规模较大的,并且第一个应该是类似于 pre_submit 的 case1,总结: 越是规模大的 case 我越存在优势,但是即使规模小的 case 我的 performance 也很强 (此时 buffer_count 可能稍微大一点点 (约 100 200)),并且我的程序具有极大的稳定性。

目录

5	实验结果	5
	4.3 测试事宜	4
	4.2 floorplan	3
	4.1 overlap	3
4	cluster	3
3	方法	2
2	创新点	2
1	引言	2

1 引言

通过这个 project, 我认识到,完善和修改不能一蹴而就,最好分多步,循序渐进的构造。

2 创新点

project 的创新点如下

- 1. 分块操作,这是一个非常重要的方式,我对比了没有分块与分块的算法,时间上加速了 10 到 20 倍
- 2. 参数可配置化,全都在 parameter.cpp 中,其中包含 FF 聚类的初始数量,大小,以及最后生成逻辑过程中对于时间 skew 的忍受度,等等。我将前面部分和后面部分解耦合,采用不同的配置,目前,我已经在当前情况下,将配置调整到了一个比较优的条件,实际上,还可以进一步优化,即根据文件规模与密度进行优化。(而且在我的代码的基础上很容易实现)
- 3. 关于聚类,实际上,我的聚类效果已经接近极限,我的聚类是实现在偏移中心距离不超过 max_bound 下的聚类,经过我的验证,这个聚类的约束确实是非常完美的,可以给出数据,在 parameter.cpp 中,将 bound 和 max_bound 改成 2000000(那么此时完全是 fanout 约束),我发现需要 3200 个点的在只有 fanout 约束下要 3000 个点,这说明,我的聚类算法是非常优化的。
- 4. 我的 overlap 算法是基于优先队列加查找的,实际上,这是我考察了题目得出的综合结果,这一定是近乎最优的方案,一方面,它搜索的范围很广,另一方面,它能找到偏离中心不会太远的点,,不会因为离群点而倒是成为时间优化的瓶颈。所以实际上,可视化后可以看见生成的图很漂亮,并且可以看见重合度非常低。根据最终 cts_checker的结果,我把所有的 overlap 优化到了 0.2% 以下
- 5. 基于我对题目的观察,我对二次距离进行了最优的优化,这是题目中非常重要的性质 6. 实际上,我在算法中尽量保证了稳当性,使得尽量在一些极端情况下都能运行,比如,highlevelcluster中,我实际上是反复的迭代直到终止,而按照测试样例,实际上只用迭代一次。
- 7. 我完成了可视化,老师可以通过 output.svg 查看
- 8. 我分析了很多程序中的问题,用 gdb-g debug
- 9. 我已经为老师和学长写好了自动化脚本,方便老师和学长测试最终结果

3 方法

方法已经在 ppt 中介绍了,中心思想是利用可以确定的最远的延迟,在这个基础上,调整其他的 buffer 贴近这个最远的延迟。然而事实上,问题远不止这么简单:怎样

项目报告 3

聚类?怎么减小 overlap? 怎么保持约束? 怎么 debug? 发现原来的程序不够好,我要做改动,我该怎么做?(尽量等效)

4 cluster

我的聚类用的是循环的迭代聚类,它会循环自动的迭代找到最小的聚类数量,一方面在这个过程中 fan_out 不会超出范围。另一方面这个过程中 bound 不会超出范围.此外,这个算法的聚类结果与无约束下的聚类结果非常相近,这是因为我在聚类的时候,我会根据 fan_out 的大小,选择一个合适的 bound,这个 bound 是根据我对题目的观察得出的。

4.1 overlap

对于 overlap 我用的优先队列,经过我的测试,我的几乎所有 case 的 overlap 都 4π 6π 0.2 π 5.

4.2 floorplan

我以最新解决的一个问题为例,可以从中窥出实际上有很多的细节问题:如图所示,

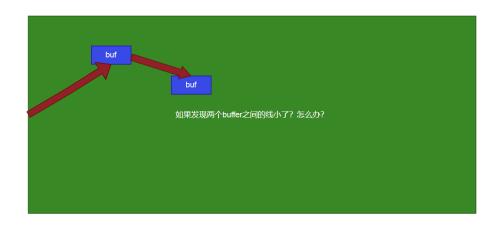


图 1: BUF

这是一个 buffer 的 floorplan, 现在我希望把后面的 buffer 延迟调整到与前面找到的最大值尽量相同从而减少 skew: 如果我沿着两个 buf 的连线, 找到一个 buf 作为中转 (这样算很容易且不用分类讨论), 相连,则极有可能最后出现这个 buf 的位置超出 floorplan。但是不这样的话,为了找到中转 buf(使得最后的 buf 延迟接近于我希望的延迟),似乎要讨论很多的可能性(因为是曼哈顿距离,和绝对值相加,所以需要有很多的分类讨论),从而导致问题一下子复杂了很多。但是,如果结合实际,如果 buf 位连线的 latency 小

项目报告

4

了,这个一定是发生在左边,从而隐式的推断出此时 x 很小的事实,那么我可以选择找 x 的位置, 此时我预期是不会超过 floorplan 的,至于 y,因为我要计算两个 buf 与中转 buf 的曼哈顿距离,似乎又要分类计算了,但是发现如果选择 $y = max(y_{buf_{-1}}, y_{buf_{-2}})$,那么这个可以回避这个问题,这样,通过深层次分析,避免了分类讨论,并且在 13 个 case 中都没有出现超出 floorplan 的问题。

4.3 测试事宜

我的算法中有很多可以配置的选项和位置,这些我已经大致调整到一个比较好的范围了。这些大多是在 parameter.cpp 中。cfg.up 和 cfg.low 不在 parameter.cpp 中确定,因为它们要根据题目的实际情况分析。cfg.up 和 cfg.low 的算出位置在 generize-topology.cpp 中,这个是我根据题目的实际情况分析出来的。cfg.low 取为 cfg.up 下的 20ns 的位置目前已知的信息是 clk 的位置是位于 floorplan 的左侧中心,constraint.txt 中 fan_out 和 buf_delay 是会变的,其它不会变,但我相信的是,它们即使变也是在一个合适的范围中,不会出现太极端的情况。否则我相信大部分算法都失效了。我已经尽力提高了普遍性,例如,采用了高层次聚类,并且在聚类中设置了 level(因为我最终将FF 的 skew 转化为 highlevelcluster 之后的顶点的 buffer 的 skew,但是要是聚类顶点的 buffer(对 buffer 进行了聚类,从而产生的有代表性的 buffer) 到 FF 中经过的 buffer 数量是不同的话,最终 skew 会在原来基础上 +buffer_delay),但是我目前尚未观测到 level 不同的情况。应该是因为题目中 buffer 还是相对均匀的。

在加入 level 的过程中, 我用到了等效的思想, 将 level 的作用转化为了 cfg.up 和 cfg.min 的作用, 从而减少的代码所需要做的更改。

似乎我的 max_fanout 会超,但这个问题不大,规定是只要超了就扣 1 分,但是不管怎么超都没事。测试:

./sh 是编译成可执行文件

./test.sh 是逐个测试案例

./check.sh 是根据逐个测试的结果,用 cts_checker 检测效果

在产生 generated 之后,可以运行 python resvisualize.py 观察结果。

请务必保证先运行./test.sh 再运行./check.sh, 否则产生 svg 会出问题。

每次修改 main.cpp 后都需要重新运行./sh

注意事项: 我发现单次测试结果可能有随机性, 劳烦助教可以用不同的平台测试几次。 当然即使是随机性也是比较小的

5 实验结果

实验的结果分为两部分,都在 generated 文件夹中一个是 svg 文件,这是最终生成的图,FF 是蓝色,BUF 是红色。

另一个是 cts_checker 给出的 report.txt。

此外,由于测量结果具有不确定性,我这边生成了一个 refgenerated 文件夹,里面是我自己的测试结果,可以作为参考。如果老师和助教发现结果有很大偏差,可以联系我vx:imagine。