[单机调度-localsearch]

谭超 (学号: 1120161874)

摘 要: 通过 localsearch 解决单机调度问题

关键词: 局部搜索

1 引言

问题: N 个元件要在一台机器上加工,已知这 N 个元件的释放时间、加工时间、交货时间,要求总延迟时间最小的调度方案。(延迟时间=实际完成实际-交货时间)

本实验主要是利用局部搜索解决单机调度问题,达到延迟时间总和最小的目的

2 算法设计

本算法的完整过程分为三步,第一步生成一个随机序列,第二部由生成的随机序列达到局部最优,第三部由局部最优的结果推出全局最优的结果(这里不一定是最优的,严格来讲是较优的)。细节描述为:生成一个0到n-1的不重复随机序列,表示0到n-1号工件的加工顺序,定义一个未转化时的延迟时间 last_mintime 和这一轮更新完的延迟时间 mintime,将这二者是否相等作为状态转移结束的标志即当 last_mintime==miintime 时说明此随机序列达到了局部最优,跳出循环,否则将最后一个工件插入第 i(0<=i<n-1)号工件的前面,如果转化后的加工顺序延迟时间小于原本的延迟时间,则更新。我们设计跳出局部最优 10000 次,最后选择这些结果中最小的作为全局最优解。

3 实验

3.1 实验设置

开发软件: dev c++ 开发设备 联想小新 700 跳出局部最优次数: 10000 次

3.2 实验结果

运行结果截图

1 0 3 4 2 initial mintime=332 case 9993 end case 9994 start 0 1 2 4 3 initial mintime=99 case 9994 end case 9995 start 4 2 3 0 initial mintime=381 case 9995 end case 9996 start 3 4 1 0 2 initial mintime=483 case 9996 end case 9997 start 3 0 4 2 1 initial mintime=329 case 9997 end case 9998 start 0 4 2 3 1 initial mintime=221 case 9998 end case 9999 start 1 4 2 3 0 initial mintime=381 case 9999 end 局部搜索完成! 58 请按任意键继续

3 4 0 9 8 2 5 7 6 initial mintime=739 case 9993 end case 9994 start 4950231786 initial mintime=1254 case 9994 end case 9995 start 9730158246 initial mintime=1446 case 9995 end case 9996 start 6492538701 initial mintime=1377 case 9996 end case 9997 start 1 9 4 6 0 5 3 7 2 8 initial mintime=1254 case 9997 end case 9998 start 4957638021 initial mintime=1509 case 9998 end case 9999 start 1 2 8 6 0 9 5 7 3 4 initial mintime=726 case 9999 end 局部搜索完成! -367 请按任意键继续

```
』 ■ 近洋C:\Users\tc\Desktop\stuay\珠/\坝日9.exe
                                                                                                      8 14 11 17 15 7 9 2 18 4 13 5 12 6 0 3 19 10 1 16
initial_mintime=8282
       5 4 14 2 0 13 12 1
 case 9994 start
2 8 10 9 12 13 4 14 7 0 6 3 5 1 11
initial mintime=4893
                                                                                                     case 9993 end
case 9994 start
6 8 9 12 19 13 4 3 11 18 17 10 15 7 14 1 2 16 5 0
                                                                                                     o 8 9 12 19 13 4 3 11 18 17 10 15 7 14 1 2 16 5 0 initial_mintime=8701 case 9994 end case 9995 start 9 18 12 0 14 6 5 10 19 15 13 17 3 1 8 16 11 2 7 4 initial_mintime=9948
 case 9994 end
case 9995 start
11 4 3 10 0 12 13 6 1 5 8 14 7 9 2
initial mintime=5249
                                                                                                      case 9995 end
case 9996 start
16 5 7 4 9 2 12 11 0 3 17 14 8 6 1 19 15 18 13 10
  case 9995 end
 case 9996 start
6 0 12 2 8 14 3 7 4 1 13 11 5 10 9
initial_mintime=4360
case 9996 end
                                                                                                      initial_mintime=10211
case 9996 end
case 9997 start
1 8 9 6 5 0 7 14 13 10 4 12 11 3 2
initial_mintime=5456
case 9997 end
case 9998 start
4 6 3 1 5 14 11 10 9 8 0 2 13 12 7
initial_mintime=5074
case 9998 end
case 9999 start
12 9 8 1 11 0 5 13 14 6 2 7 3 10 4
initial_mintime=5492
case 9999 end
局部搜索完成!
3053
请按任意键继续...
                                                                                                      case 9996 end
case 9997 start
                                                                                                      4 7 5 13 0 17 8 1 11 9 10 6 15 16 18 12 2 3 19 14 initial_mintime=9042
                                                                                                      case 99\overline{9}7 end
                                                                                                     case 9998 start
12 6 15 19 14 8 13 11 9 3 10 16 5 2 1 0 18 17 7 4
initial_mintime=8470
                                                                                                     case 9998 end
case 9999 start
17 2 15 6 1 11 8 5 12 14 4 10 0 13 9 7 16 19 3 18
                                                                                                     initial_mintime=8678
case 9999 end
局部搜索完成!
                                                                                                      5724
请按任意键继续
```

```
18 17 13 5 12 24 1 14 21 15 10 22 7 0 9 20 6 4 19 2 8 23 11 16 3 initial_mintime=15611 case 9993 end case 9994 start 5 2 22 14 15 9 11 0 21 13 19 10 24 17 12 23 20 3 6 4 8 16 1 18 7 initial_mintime=15021 case 9994 end case 9995 start 4 6 14 24 10 8 2 12 3 11 7 5 0 13 23 1 21 20 16 18 22 9 17 19 15 initial_mintime=13505 case 9995 end case 9996 start 8 4 17 6 19 14 21 5 18 12 13 0 3 2 9 11 23 7 16 1 20 10 22 15 24 initial_mintime=14035 case 9996 end case 9997 start 14 20 15 19 8 3 9 22 5 1 10 6 18 24 13 4 21 17 11 23 12 0 2 16 7 initial_mintime=15249 case 9998 start 9 12 4 18 13 19 8 23 6 22 21 10 5 2 11 20 15 24 0 3 16 14 1 17 7 initial_mintime=13410 case 9998 start 15 0 8 20 14 4 9 5 17 24 1 3 6 13 11 22 16 18 2 19 21 10 7 23 12 initial_mintime=15955 case 9999 end 局部搜索完成! 9711 请按任意键继续. . .
```

实验结果:

用例	运行结果	运行时间
1	58	31.2s
2	367	32.2s
3	3053	37.6s
4	5724	45.0s
5	9711	49.5s

实验结果分析:从实验结果来看,随着工件数量的增加,寻找最优调度花费的时间也在增加,这是由于工件数量的增加造成每一个加工序列的领域扩大,那么转移到领域去所需要的时间也随之增加。例如当有 5 个工件时,每个序列的领域有 5 个可行的序列,当加工序列增加到十个,每个序列的领域也可行的序列也增加到 10 个。另外一个较为显著的结论是工件数量越少,得到的结果越接近最优结果,这是因为我设定的跳出局部最优的次数为固定的10000 次。

4 总结

我在本实验中设置的跳出局部最优次数为固定的 10000 次,因而对于工件数不同的测试用例,实验结果与最优的调度之间的差距也不同,例如测试用例的前两个实验结果和最优调度几乎一致,当工件数增大时,结果与最优调度之间的差距就慢慢变大了。可以设置跳出局部最优的次数和由元件个数决定。但这样当工件数增加时,花费的时间就会成倍的增长。