# 摘要

关键字: 决策模型

#### 目录

<b>-</b> 、	问题重述	2	
	1.1 问题背景	2	
	1.2 问题提出	2	
二、	模型的假设	3	
三、	符号说明		
四、	问题分析	3	
	4.1 情况一、二分析	4	
五、	绘制普通三线表格	4	
附录	A 排队算法-matlab 源程序	6	
附录	B 规划解决程序—lingo 源代码	6	

#### 一、问题重述

#### 1.1 问题背景

一个智能加工系统由 8 台计算机数控机床 (Computer Number Controller, CNC)、1 辆轨道式自动导引车 (Rail Guide Vehicle, RGV)、1 条 RGV 直线轨道、1 条上料传送带、1 条下料传送带等附属设备组成。RGV 是一种无人驾驶、能在固定轨道上自由运行的智能车。它根据指令能自动控制移动方向和距离,并自带一个机械手臂、两只机械手爪和物料清洗槽,能够完成上下料及清洗物料等作业任务。[1] 通常来说,一个工件成品的完成需要若干步,鉴于 RGV 小车在同一时间只能处理同一种任务,而同时最多可以有8 台数控机床在运行,因此对 RGV 小车进行正确的调度将显著地提高该智能加工系统的加工效率。在本文中,我们将运用不同模型讨论在不同情形下,如何调度小车能够使该系统达到最高效的工作状态。

#### 1.2 问题提出

根据以上的背景,我们在本文中需要针对下面的三种具体情况:

• 一道工序的物料加工作业情况,每台 CNC 安装同样的刀具,物料可以在任一台 CNC 上加工完成;

- 两道工序的物料加工作业情况,每个物料的第一和第二道工序分别由两台不同的 CNC 依次加工完成:
- CNC 在加工过程中可能发生故障(据统计:故障的发生概率约为 1%)的情况,每次故障排除(人工处理,未完成的物料报废)时间介于 10 20 分钟之间,故障排除后即刻加入作业序列。要求分别考虑一道工序和两道工序的物料加工作业情况。

完成两项任务:

任务 1: 对一般问题进行研究,给出 RGV 动态调度模型和相应的求解算法;

任务 2: 利用已给出的系统作业参数的 3 组数据分别检验模型的实用性和算法的有效性, 给出 RGV 的调度策略和系统的作业效率。

#### 二、模型的假设

基于赛题中给出的一些条件和生活常识,我们在本文中提出如下假设。此后在用到这些假设时,我们将不再另作声明。

- RGV 小车需要对某台数控机床上下料作业时,数控机床对应的传送带上一定有一个 预备好的原料工件:
- RGV 小车不能同时进行两项或以上的工作 (包括移动);

•

## 三、符号说明

符号	意义
alg	调度算法
$n_t$	在 t 时间内加工完的工件数
10	421.0
20	640.2
表:	1 文中用到的符号和含义

四、问题分析

我们将针对本问题给出的三种情况分别予以分析,并提出可能的优化算法。

#### 4.1 情况一、二分析

在情况一中,一个工件只需经过一步加工就可以成为成品,然后经过 RGV 小车清洗后放入下料传送带送出该系统。此时,一个工件从原料到成品需要 RGV 小车的如下操作:

- 1. 移动步骤: RGV 小车从原来的位置运行到 CNC 的位置;
- 2. 第一次上下料步骤: 小车将上料传送带上的原料取下,将 CNC 中的成品置换为原料,若 CNC 原来处于空置状态,则只将原料放入 CNC 中;
- 3. 等待: 等待 CNC 加工完成,此时小车可以进行其他任务;
- 4. 第二次上下料步骤: 小车再次运行到 CNC 的位置,将 CNC 中的成品置换为原料,此时小车不能为已装载成品的状态:
- 5. 清晰步骤: 小车清洗成品,并将成品置入下料传送带上。

而在情况二中,一个工件需要两步加工才能制成成品,因此工件由原料到成品需要多一次上下料步骤,即在第一轮加工完成后,将加工完成的工件放入第二步工序的 CNC 中加工。其他的步骤均是相同的。

显然,因为不存在任何随机因素,因此所有小车调度方案的数量是有限的,故情况一、 二的最优解是一定存在并且确定的,意即:

$$\exists \text{alg s.t. } n_{t, \text{alg}} = \text{MAX}[n_t]$$

因此我们需要找到该最优的调度方案或接近最优的调度方案

## 五、绘制普通三线表格

表格应具有三线表格式,因此常用 booktabs 宏包,其标准格式如表 2 所示。

 D(in)  $P_u(lbs)$   $u_u(in)$   $\beta$   $G_f(psi.in)$  

 5
 269.8
 0.000674
 1.79
 0.04089

 10
 421.0
 0.001035
 3.59
 0.04089

 20
 640.2
 0.001565
 7.18
 0.04089

表 2 标准三线表格

其绘制表格的代码及其说明如下。

\begin{table}[!htbp]

\caption[标签名]{中文标题}

```
\begin{tabular}{cc...c}
\toprule[1.5pt]
表头第1个格 & 表头第2个格 & ... & 表头第n个格 \\
\midrule[1pt]
表中数据(1,1) & 表中数据(1,2) & ... & 表中数据(1,n)\\
表中数据(2,1) & 表中数据(2,2) & ... & 表中数据(2,n)\\
................\\
表中数据(m,1) & 表中数据(m,2) & ... & 表中数据(m,n)\\
\bottomrule[1.5pt]
\end{tabular}
\end{table}
```

table 环境是一个将表格嵌入文本的浮动环境。tabular 环境的必选参数由每列对应一个格式字符所组成:c表示居中,1表示左对齐,r表示右对齐,其总个数应与表的列数相同。此外,@{文本}可以出现在任意两个上述的列格式之间,其中的文本将被插入每一行的同一位置。表格的各行以\\分隔,同一行的各列则以&分隔。\toprule、\midrule和\bottomrule 三个命令是由 booktabs 宏包提供的,其中\toprule 和\bottomrule 分别用来绘制表格的第一条(表格最顶部)和第三条(表格最底部)水平线,\midrule 用来绘制第二条(表头之下)水平线,且第一条和第三条水平线的线宽为 1.5pt,第二条水平线的线宽为 1pt。引用方法:"如表 \ref{标签名} 所示"。

## 参考文献

[1] 2018 年全国大学生数学建模竞赛 B 题, cumcm.cnki.net, 2018.9.13

#### 附录 A 排队算法-matlab 源程序

```
kk=2; [mdd,ndd] = size(dd);
while ~isempty(V)
[tmpd,j]=min(W(i,V));tmpj=V(j);
for k=2:ndd
[tmp1, jj] = min(dd(1,k) + W(dd(2,k),V));
tmp2=V(jj);tt(k-1,:)=[tmp1,tmp2,jj];
tmp=[tmpd,tmpj,j;tt];[tmp3,tmp4]=min(tmp(:,1));
if tmp3==tmpd, ss(1:2,kk)=[i;tmp(tmp4,2)];
else,tmp5=find(ss(:,tmp4)~=0);tmp6=length(tmp5);
if dd(2,tmp4)==ss(tmp6,tmp4)
ss(1:tmp6+1,kk)=[ss(tmp5,tmp4);tmp(tmp4,2)];
else, ss(1:3,kk)=[i;dd(2,tmp4);tmp(tmp4,2)];
end; end
dd=[dd,[tmp3;tmp(tmp4,2)]];V(tmp(tmp4,3))=[];
[mdd,ndd] = size(dd); kk = kk + 1;
end; S=ss; D=dd(1,:);
```

# 附录 B 规划解决程序-lingo 源代码

```
kk=2;
[mdd,ndd] = size(dd);
while ~isempty(V)
   [tmpd,j]=min(W(i,V));tmpj=V(j);
for k=2:ndd
   [tmp1,jj]=min(dd(1,k)+W(dd(2,k),V));
   tmp2=V(jj);tt(k-1,:)=[tmp1,tmp2,jj];
   tmp=[tmpd,tmpj,j;tt];[tmp3,tmp4]=min(tmp(:,1));
if tmp3==tmpd, ss(1:2,kk)=[i;tmp(tmp4,2)];
else,tmp5=find(ss(:,tmp4)~=0);tmp6=length(tmp5);
if dd(2,tmp4)==ss(tmp6,tmp4)
   ss(1:tmp6+1,kk)=[ss(tmp5,tmp4);tmp(tmp4,2)];
else, ss(1:3,kk)=[i;dd(2,tmp4);tmp(tmp4,2)];
end:
end
   dd=[dd,[tmp3;tmp(tmp4,2)]];V(tmp(tmp4,3))=[];
   [mdd,ndd] = size(dd);
   kk=kk+1;
```

end;
S=ss;
D=dd(1,:);