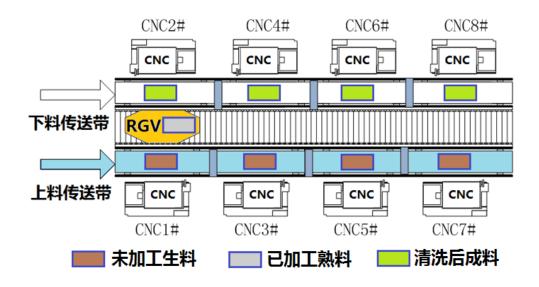
# MCM daily

Yunlong Cheng

2019年7月6日

# 1 2018-B 题-智能 RGV 动态调度简述

总共有 8 台数控机床 (CNC), 1 辆轨道式自动引导车 (RGV), 1 条上料带、1 条下料带。RGV 小车负责"上料,清洗,下料"。



针对以下三种情况完成两项任务:

- 一道工序的物料加工,物料可以在任一台 CNC 加工。
- 两道工序的加工,物料的两道工序分别由不同的 CNC 完成。
- CNC 加工可能出现故障,故障排除需要人工完成

任务:

- 对于一般问题给出 RGV 调度模型和算法。
- 利用参数检验模型实用性和算法的有效性,给出 RGV 调度策略和系统作业效率,并将具体结果填入附件 2。

## 2 分析

## 2.1 任务 1

### 2.1.1 无故障下的一道工序

表 1: 符号定义	
$\mathbf{Z}$	总完成工件
$x_i^{(k)}$	第 k 轮上料 RGV 是否前往第 i 个机器
$T_i^{(k)}$	RGV 前往第 i 台 CNC 并上料的时间
$f_i^{(k)}$	第 i 台 CNC 是否有物料

其中决策变量为  $x_i^{(k)}$ 。 所以模型:

$$\begin{aligned} maximize \quad Z \\ subject \ to \\ T_i^{(k)} &= min_i T_i^{(k)} \\ T_i^{(k)} &= max_i (T_{sheni}^{(k)}, T_{yip^{(k)}q^{(k)}}^{(k)}) \\ \sum_{i=1}^8 x_i^{(k)} &= 1 \\ f_i^{(k+1)} &= f_i^{(k)} + x_i^{(k)} (1 - f_i^{(k)}) \\ \sum_{k=1}^k \sum_{i=1}^8 x_i^{(k)} (T_i^{(k)} + T_{xii}^{(k)} \cdot f_i^{(k)}) &\leq 8 \times 3600 \end{aligned}$$

解决算法: 贪心为主,每一次 RGV 小车都选择移动和上料时间最快的 CNC 进行作业。

#### 2.1.2 无故障下的两道工序

表 2: 符号定义
$$X^{(k)}$$
物料加工状态 $Y_i$ 刀具加工工序

对应的约束条件也要增加:

$$Y_i = \begin{cases} 1 & \text{$\hat{g}$ i $ d $ CNC $ 0.05 $ d $ d $ CNC $ CNC $ d $ CNC $ C$$

因为两种刀具至少要有一个,所以共有  $\sum_{i=1}^{7} C_8^i = 254$  种刀具分配方法,遍历每种分配方法得出最优刀具分配。

**求解算法**: RGV 找到能最快完成上下料的 CNC,并响应此 CNC 的当轮需求信号,再根据实际情况判断是否洗料记忆是否改变目标工序。

### 2.1.3 故障下的一道工序情况

	表 3: 新增符号定义
$T_{\mathfrak{B}i}^{(k)}$	机器工作后到发生故障的过渡时间
$T_{\otimes i}^{(k)}$	CNC 修理时间

新增约束条件:

$$\begin{split} T_{\&i}^{(k)} \sim U(0, T_i^{(k)}) \\ P(C_i^{(k)}) &= \frac{1}{100} \\ T_{\&i}^{(k)} \sim U(600, 1200) \end{split}$$

并且

$$f_i^{(k+1)} = 0, T_{\overline{\mathfrak{A}}_i}^{(k)} = T_{\mathfrak{C}_i}^{(k)}$$

**求解算法**:通过随机数模拟故障和维修,将故障时间转化为工作时间。算法与无故障下的一道工具类似,核心思路也是 Greedy。

#### 2.1.4 故障下的两道工序情况

将原有约束结合一道工序的约束构成此约束,无新增约束。

求解方法: 与无故障两道工序算法类似。

## 2.2 任务二

利用所给三组参数检验模型实用性和算法有效性。

### 2.2.1 模型实用性

- 实施的可能性
- 经济性
- 普适性
- CNC 平均非有效工作时长

#### 2.2.2 算法有效性

- 程序运行总时长
- 程序运行占用内存

# 3 模型检验和灵敏度分析

优缺点,改进,推广与运用

- 4 参考文献
- 5 Code