# 面向节能的单/多列车优化决策问题

艾鑫 1 杨志巧 2 李金武 3

- 1 三峡大学 理学院
- 2 武汉大学 数学与统计学院
- 3 湖南大学 机械与运载工程学院

2015年12月4日

# 第一问、单列车节能运行优化控制问题

3 / 20

问题一、单列车节能运行优化控制问题

- 第一小问 请建立计算速度距离曲线的数学模型,计算寻找一条列车 从  $A_6$  站出发到达  $A_7$  站的最节能运行的速度距离曲线,其中两车站间的运行时间为 110 秒
- 第二小问 请建立新的计算速度距离曲线的数学模型,计算寻找一条 列车从  $A_6$  站出发到达  $A_8$  站的最节能运行的速度距离曲 线,其中要求列车在  $A_7$  车站停站 45 秒, $A_6$  站和  $A_8$  站间 总运行时间规定为 220 秒(不包括停站时间)

# 第二问、多列车节能运行优化控制问题

#### 第二问、多列车节能运行优化控制问题

第一小问 当 100 列列车以间隔  $H = h_1, \dots, h_{99}$  从  $A_1$  站出发,追踪运行,依次经过  $A_2$ , $A_3$ ,……到达  $A_{14}$  站,中间在各个车站停战最少  $D_{\min}$  秒,最多  $D_{\max}$  秒。间隔 H 各分量的变化范围是  $H_{\min}$  秒至  $H_{\max}$  秒。请建立优化模型并寻找使所有列车运行总能耗最低的间隔 H。要求第一列列车发车时间和最后一列列车的发车时间之间间隔为  $T_0 = 63900$  秒,且从  $A_1$  站到  $A_{14}$  站的总运行时间不变,均为 2086 秒(包括停站时间)。假设所有列车处于同一供电区段。

第二问、多列车节能运行优化控制问题

第二小问 接上问,如果高峰时间(早高峰 7200 秒至 12600 秒,晚高峰 43200 至 50400 秒)发车间隔不大于 2.5 分钟且不小于 2 分钟,其余时间发车间隔不小于 5 分钟,每天 240 列。请重新为它们制定运行图和相应的速度距离曲线。

# 第三问、列车延误后运行优化控制问题

#### 第三问、列车延误后运行优化控制问题

- 第一小问 接上问,若列车 i 在车站  $A_j$  延误  $DT_j^i$  (10 秒)发车,请建立控制模型,找出在确保安全的前提下,首先使所有后续列车尽快恢复正点运行,其次恢复期间耗能最少的列车运行曲线
- 第二小问 假设  $DT_j^i$  为随机变量,普通延误( $0 < DT_j^i < 10$  s)概率为 20%,严重延误( $DT_j^i > 10$  s)概率为 10%(超过 120 秒,接近下一班,不考虑调整),无延误( $DT_j^i = 0$ )概率为 70%。若允许列车在各站到、发时间与原时间相比提前不超过 10 秒,根据上述统计数据,如何对第二问的控制方案进行调整?

# 问题求解

# 第一问、单列车节能运行优化控制问题

11 / 20

# 模型建立

## 目标函数的确定

题设给出的目标是使得耗能最少,根据题设可知耗能主要是由于列车行驶需要牵引力,导致发电机就处于耗能状态。查阅相关参考文献 [2] 可知在整个运行过程中所消耗的能量由牵引力来决定,如下所示:

$$E = \int_0^{t_{\text{max}}} F(t) v_t dt$$

注:  $t_{\text{max}} = 110$ ,因为总的运行时间为 110 秒。

# 约束条件的确定

约束条件一: 由题目所给的数据中可以知道从  $A_6$  站到  $A_7$  站的总路程为 1354m,因此整个过程中行走的总路程  $L_{\max}=1354$  m,即:

$$\int_{o}^{t_{\text{max}}} v_t dt = L_{\text{max}}$$

约束条件二: 列车起始时刻和到达  $A_7$  站时刻的速度均为 0 且在运行的任何时刻速度都不能大于该时刻所处路段的最大速度  $\overline{v_1}$  , 即:

$$\begin{cases} v_0 = v_{t_{\text{max}}} = 0 \\ v_t \le \overline{v_t} \end{cases}$$

约束条件三:由牛顿学第二定律可知,实际输出的牵引加速度乘以质量等于合外力,即:

$$ma_t = m\frac{dv_t}{dt} = F(t) - B(t) - W(t)$$

#### 第一问模型

综上所述,建立的单列车两个站点之间的最优化模型为:

$$\min \quad E = \int_{o}^{t_{\text{max}}} F(t) v_t dt$$

$$s.t. \begin{cases} \int_{o}^{t_{\text{max}}} v_{t} dt = L_{\text{max}} \\ v_{0} = v_{t_{\text{max}}} = 0 \\ v_{t} \leq \overline{v_{t}} \end{cases}$$

$$ma_{t} = m \frac{dv_{t}}{dt} = F(t) - B(t) - W(t)$$

$$F(t) = k_{t} F_{\text{max}}(t)$$

$$B(t) = k_{b} B_{\text{max}}(t)$$

$$W(t) = [w_{0}(t) + w_{1}(t)] \times g \times m/1000$$

## 求解算法

• 题目要求在给定的时间内, 使消耗的能量最小

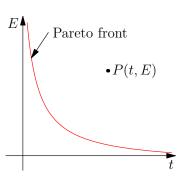
- 题目要求在给定的时间内, 使消耗的能量最小
- 给定时间让能量最小 ⇒ 比较困难

- 题目要求在给定的时间内, 使消耗的能量最小
- 给定时间让能量最小 ⇒ 比较困难
- 给定能量让时间最小 ⇒ 容易求解

- 题目要求在给定的时间内, 使消耗的能量最小
- 给定时间让能量最小 ⇒ 比较困难
- 给定能量让时间最小 ⇒ 容易求解
- 可以将第一个问题转化为第二个问题,首先构造一个能量比较小的 初始解,然后不断的增加能量,直到时间满足要求

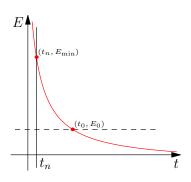
# 为什么能够这么做?

- 将此问题推广为一个多目标规划问题
  - 目标一: min t
  - 目标二: min E
- 运行方案  $(t, E) \Longrightarrow P(t, E)$
- 多目标规划: Pareto front C(非劣解集)



# 为什么能够这么做?

- 原问题: 给定时间  $t_n$ , 求  $E_{\min} \Longrightarrow$  求  $t = t_n$  与 C 的交点
- 如果我们能够给出能量较小的初始解  $(t_1, E_1)$ ,然后逐步添加能量,直到  $t = t_n$



# 为什么能够这么做?

- 原问题: 给定时间  $t_n$ , 求  $E_{\min} \Longrightarrow$  求  $t = t_n$  与 C 的交点
- 如果我们能够给出能量较小的初始解  $(t_1, E_1)$ ,然后逐步添加能量,直到  $t = t_n$

