

论文

September 1, 2023

1 介绍

交通运输电气化是实现碳排放减少和可持续发展的关键解决方案。电动汽车的推广将引领绿色智能交通系统在物流和能源领域的发展。在本文中，所提及的电动汽车均指纯电动汽车，其使用电能而几乎不产生污染物排放，因此是一种生态友好型的车辆。因此，电动汽车提供了一种清洁交通系统的选择，并具有巨大的可持续交通发展潜力。此外，电动汽车更容易与智能交通系统融合，从而增强了智能交通服务的效能。电动汽车可以通过智能充电设施进行充电，并与智能手机等设备连接，实现远程监控和管理，为充电提供智能化解决方案。同时，电动汽车还可以与其他交通工具和基础设施进行信息共享和协同，以实现交通系统的整体优化和智能化调度。通过与智能交通系统的结合，电动汽车可以参与智能导航、实时路况监测和拥堵缓解等功能，提高交通系统的效率和可持续性。因此，电动汽车在推动绿色智能交通系统的发展方面扮演着重要的角色，并为未来交通运输的可持续发展提供了新的可能性。

1.1 文献综述

2 问题描述

本研究旨在开发一种能够实现分布式电网削峰填谷的协调方法。在电动汽车充电调度过程中，电动汽车聚合器负责收集充电信息并进行调度。当电动汽车接入电网后，车主会设置充电相关信息并发送给电动汽车聚合器。这些信息包括电动汽车连接到微电网时的到达时间和离开时间，以及电池的充电状态（SOC）。同时还包括充电需求的最低SOC和电池安全的最高SOC。在该模型中，电动汽车用户在将电动汽车接入充电桩时，会向聚合器上传充电需求信息。然后聚合器会向每辆电动汽车用户发送充电计划。充电需求信息中包括到达时间

（tic）和出发时间（tid）等信息。电动汽车到达时间 t_c 和出发时间 t_d 服从正态分布，可表示为：

$$f(t_c) = \begin{cases} \frac{1}{\sqrt{2\pi}\sigma_{t_c}} \exp\left(-\frac{(t_c+24-\mu_{t_c})^2}{2\sigma_{t_c}^2}\right), & 0 < t_c \leq \mu_{t_c} - 12; \\ \frac{1}{\sqrt{2\pi}\sigma_{t_c}} \exp\left(-\frac{(t_c-\mu_{t_c})^2}{2\sigma_{t_c}^2}\right), & \mu_{t_c} - 12 < t_c \leq 24; \end{cases} \quad (2.1)$$

$$f(t_{dis}) = \begin{cases} \frac{1}{\sqrt{2\pi}\sigma_{t_{dis}}} \exp\left(-\frac{(t_{dis}-\mu_{t_{dis}})^2}{2\sigma_{t_{dis}}^2}\right), & 0 < t_{dis} \leq \mu_{t_{dis}} + 12; \\ \frac{1}{\sqrt{2\pi}\sigma_{t_{dis}}} \exp\left(-\frac{(t_{dis}-24-\mu_{t_{dis}})^2}{2\sigma_{t_{dis}}^2}\right), & \mu_{t_{dis}} + 12 < t_{dis} \leq 24; \end{cases} \quad (2.2)$$

其中 $\mu_{t_c} = 18, \sigma_{t_c} = 3.3, \mu_{t_{dis}} = 8, \text{和} \sigma_{t_{dis}} = 3.24$

2.1 时间划分

在调度过程中，调度计划通常以时间段为单位执行，以提高执行效率。将调度时间划分为多个时间段。在提出的电动汽车充电调度模型中，将一天离散为96个时隙，每个时隙的长度为15min，则每辆电动汽车的到达时间和出发时间表示为：

$$J_i^c = \left\lceil \frac{t_i^c}{\Delta T} \right\rceil, i = 1, 2, \dots, N. \quad (2.3)$$

$$J_i^{dis} = \left\lceil \frac{t_i^{dis}}{\Delta T} \right\rceil, i = 1, 2, \dots, N. \quad (2.4)$$

其中N表示为EV数量， i 为EV的指数， $i=1,2,\dots,N$ 。j是一天的时间指数，且 $j=1,\dots,96$ 。 J_i^c 和 J_i^{dis} 表示时隙的序号当电动汽车分别接入分布式电网和断开分布式电网。 t_i^c 和 t_i^{dis} 表示第 i 辆电动汽车到达时间和出发时间， ΔT 表示时间步长。

3 充电调度模型

3.1.1 充电总成本

3.1 目标函数

在本节中建立一个协调调度充电模型来控制电动汽车充电，令 $\mathbf{p}_n \triangleq (p_{n,t}; t \in \mathcal{T}) \in \mathbb{R}^T, \mathbf{p} = (\mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_N)$ 。

它代表第 n 辆电动汽车的充电总成本，其中， E_t 为 t 时间段的电价， $p_{n,t}$ 为电动汽车 t 时间段的充电功率， Δt 为时间间隔。

$$f_n(\mathbf{p}_n) = \sum_{t \in \mathcal{T}} E_t p_{n,t} \Delta t \quad (3.1)$$

Table 1: 符号表示

\mathcal{N}	电动汽车个数集合: $\mathcal{N} = \{1, \dots, N\}$
\mathcal{T}	离散时间集合: $\mathcal{T} = \{1, \dots, T\}$
\mathcal{L}	馈线集合: $\mathcal{L} = \{1, \dots, L\}$
$p_{n,t}$	在 t 时刻第 n 辆电动汽车的充电速率
\mathcal{N}_l	通过馈线 l 供电的电动汽车的集合
\mathcal{N}_m	在节点 m 充电的电动汽车的集合
C_n	电动汽车的电池容量
d_t	在 t 时刻总基本需求

3.1.2 满意度

$$g_n(\sum_{t \in \mathcal{T}} p_{nt}) = -(\sum_{t \in \mathcal{T}} p_{nt} - \Gamma_n)^2. \quad (3.2)$$

表示充电周期内的总能量的满意函数, 并且由 (3.2) 可知, $EV n \in \mathcal{N}$ 不随时间 $t \in \mathcal{T}$, 电动汽车用户希望尽可能增加配电网提供的电量, 直到在期望周期内达到所需能量为止。

3.1.3 $\|p\|_0$

$\|p\|_0$ 表示 $EV n$ 用户的充电计划 p_n 的基数最小化, 在一定程度上考虑了EV用户的舒适度. 一方面, 用于尽量减少充电次数, 保护电池健康. 另一方面, EV 用户希望尽可能地完成充电任务, 因为他们希望尽量减少中断或重新启动 EV 充电, 等待更长的时间来完成充电对大多数用户来说是不可接受的, 因此, 通过引入稀疏充电计划, 可以统一衡量用户满意度的目标

3.1.4 削峰填谷

$$h = (\sum_{n \in \mathcal{N}} (p_{n,t} + B_{n,t}) - \bar{p} + B)^2 \quad (3.3)$$

表示削峰填谷, 也表示配电网对总电力需求的功率损耗 $\sum_{n \in \mathcal{N}} p_{n,t} - \bar{p}$, $\omega_n \in (0, \omega^{max})$ 为权重参数, 反映了减少快速充电行为对电网不利影响的相对趋势. 且 $\bar{p} = (\sum_{t \in \mathcal{T}} \sum_{n \in \mathcal{N}} p_{n,t})/N$

根据以上各种指标介绍, 建立电动汽车用户的充电协调优化目标函数

$$\begin{aligned} \mathcal{J}_0(p) \triangleq & \sum_{n \in \mathcal{N}} \left\{ f_n(p_{nt}) + g_n(\sum_{t \in \mathcal{T}} p_{nt}) + \|p_n\|_0 \right\} \\ & + \sum_{t \in \mathcal{T}} h_n(\sum_{t \in \mathcal{T}} p_{nt}) \end{aligned} \quad (3.4)$$

3.2 约束

3.2.1 电动汽车充电策略约束

充电策略是影响电网投资的最重要因素, 为保证电网安全, 我们有如下不等式成立:

$$p_n^{min} \leq p_{n,t} \leq p_n^{max} \quad (3.5)$$

其中 p_n^{min} 和 p_n^{max} 分别是 $EV n$ 的最大和最小充电功率

3.2.2 电网状态约束

通过决定电动汽车在每个时隙中是否充电, 实现了电动汽车的协调充电调度, 第 n 个 EV 充电状态如下:

$$x_{n,t} = \begin{cases} 1 & \text{如果电动汽车在充电,} \\ 0 & \text{其它.} \end{cases} \quad (3.6)$$

约束满足以下形式:

$$(1 - x_{n,t})p_{n,t} = 0 \quad (3.7)$$

3.2.3 离开时对SOC的约束

有迫切充电需求的电动汽车由于连接时间短, 可能无法获得足够的电量, 因此其离开 SOC_n^{end} 时的 SOC 可能与 SOC_n^d 不同。

$$SOC_n^{end} = \min\{SOC_i^C + \frac{p_{n,t} \cdot \Delta t \times \eta_n}{C_n}, SOC_i^d\} \quad (3.8)$$

$$SOC_n^{min} \leq SOC_{n,t} \leq SOC_n^{max} \quad (3.9)$$

其中 η 表示 $EV n$ 充电能量转换效率, 为了延长电池寿命, 建议 SOC_{min} 和 SOC_{max} 的值分别为15%和90%。

设 $p \triangleq (p_n; n \in \mathcal{N})$ 代表电动汽车集群的充电策略。 $EV n$ 的可允许充电策略用 \mathcal{X}_n 表示, 所有电动汽车可允许充电策略用 \mathcal{X} 表示, 为

$$\mathcal{X} \triangleq \mathcal{X}_1 \times \dots \times \mathcal{X}_N \quad (3.10)$$

3.3 优化问题

使用 l_1 范数逼近 l_0 范数。我们将 (3.4) 重新建模为以下稀疏促进充电控制模型

$$\begin{aligned} \mathcal{J}_1(p) \triangleq & \sum_{n \in \mathcal{N}} \left\{ f_n(p_{nt}) + g_n(\sum_{t \in \mathcal{T}} p_{nt}) + \|p_n\|_1 \right\} \\ & + \sum_{t \in \mathcal{T}} h_n(\sum_{t \in \mathcal{T}} p_{nt}) \end{aligned} \quad (3.11)$$

注意:

以下假设适用于整个文章:

(1) 对任意的 $x, h(\cdot)$ 是递增的, 严格凸的, 和可微的, 且 $h'' \leq \varphi$

(2) 对于所有的 $n \in \mathcal{N}$ 和所有的 $x, f_n(\cdot)$ 是递增的, 严格凸, 可微的且 $f''_n x \leq \phi$.

(3) 对于所有 $n \in \mathcal{N}$ 和所有 $x, g_n(\cdot)$ 是非递减、凹的和可微的, $g''_n x \geq \psi$.

将集中式电动汽车快速充电协调制定为以下优化问题:

$$\min_{\mathbf{p} \in \mathcal{X}} \mathcal{J}_1(\mathbf{p}) \quad (3.12)$$

4 基于 *Jacobi-Proximal ADMM* 的电动汽车充电框架

Jacobi-Proximal ADMM 对于稀疏性问题保持了很好的性质。在每次迭代中, 该方法使用软阈值操作来更新变量, 这可以促进解在稀疏表示下的稀疏性, 即保持或增强变量的稀疏性质, 该算法扩展了乘法器交替方向法 (ADMM), 将原问题分解为 N 个较小的子问题, 并在每次迭代时并行求解。在问题 (3.12) 的目标中的最后一项耦合了所有的变量 $p_{n,t}, n \in \mathcal{N}$, 为了解耦这个项, 我们引入了一个辅助变量

$$\mathbf{p}_{N+1} = (p_{N+1,1}, \dots, p_{N+1,T})^T \in \mathbb{R}^T$$

设 $p_{N+1,t} = \sum_{n=1}^N p_{n,t}, \forall t \in \mathcal{T}$, 因此问题 (3.12) 能够等价地写成如下的形式:

$$\min_{\mathbf{p} \in \mathcal{X}} \sum_{n=1}^{N+1} f_n(\mathbf{p}_n) \quad (4.1)$$

$$\text{s.t} \quad \mathbf{p}_{N+1} = \sum_{n=1}^N \mathbf{p}_n \quad (4.2)$$

这里

$$\mathcal{J}_1(\mathbf{p}) = \sum_{n=1}^{N+1} f_n(\mathbf{p}_n)$$

$$f_n(\mathbf{p}_n) = \sum_{t \in \mathcal{T}} E_t p_{1,t} \Delta t + \left(\sum_{t \in \mathcal{T}} p_{1,t} - \Gamma_1 \right)^2 + \|\{p_{1,t}\}_{t=1}^T\|_0$$

$$f_{N+1} = (\mathbf{p}_{N+1}) \sum_{t \in \mathcal{T}} (p_{N+1,t} - \bar{p})^2$$

为了使用 *Jacobi-Proximal ADMM*, 定义

$$\mathbf{P} = \{\mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_N, \mathbf{p}_{N+1}\}^T \in \mathbb{R}^{(N+1) \times T} \quad (4.3)$$

也可以写成 $\mathbf{P} = (\mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_T) \in \mathbb{R}^{(N+1) \times T}$, 其中

$$\mathbf{p}_t = (p_{1,t}, \dots, p_{N+1,t}) \in \mathbb{R}^{N+1}, t \in \mathcal{T}. \quad (4.4)$$

定义

$$\mathcal{X}_t^{(2)} = \{\mathbf{p}_t | \mathbf{p}_t \text{ 满足 } (??) \text{ and } (??)\} \quad (4.5)$$

且

$$\mathcal{X}_t^{(2)} = \mathcal{X}_1^{(2)} \times \dots \times \mathcal{X}_t^{(2)} \times \dots \times \mathcal{X}_T^{(2)} \quad (4.6)$$

其拉格朗日量为:

$$\mathcal{L}_\rho(\mathbf{p}, u) = \sum_{n=1}^{N+1} f_i(\mathbf{p}_i) + \frac{\rho}{2} \left\| \sum_{i=1}^N p_i - p_{N+1} + u \right\|_2^2 \quad (4.7)$$

其中 $\rho > 0$ 为标准惩罚参数, u 称为缩放对偶变量或缩放拉格朗日乘子. 变量 \mathbf{p} 和 u 同时通过添加额外的近似项进行更新, 具体更新方式如下:

Algorithm 1 Jacobi-Proximal ADMM

Input: $\mathbf{p}_n^0 (n = 1, \dots, N+1), \Lambda^0$

Output: $\mathbf{p}_n^k (n = 1, \dots, N+1)$

```

1: for  $k=0, 1, \dots$  do
2:   Update  $\mathbf{p}_n$  for  $n = 1, \dots, N+1$  in parallel by:
3:    $\mathbf{p}_n^{k+1} = \text{argmin} \left\{ f_n(\mathbf{p}_n) + \frac{\rho}{2} \|A_n \mathbf{p}_n + \sum_{j \neq n} A_j \mathbf{p}_j^k - c - \frac{\Lambda^k}{\rho}\|_2^2 + \frac{1}{2} \|\mathbf{p}_n - \mathbf{p}_n^k\|_\Psi^2 \right\}$ 
4:   Update  $\Lambda$  by:
5:    $\Lambda^{k+1} = \Lambda^k - \gamma \rho (\sum_{n=1}^N A_n \mathbf{p}_n^{k+1} - c)$ 
6:   if  $\sum_{n=1}^{N+1} \|\mathbf{p}_n^{k+1} - \mathbf{p}_n^k\|_F \leq \varepsilon^{pri}$  then
7:     Break.
8:   end if
9: end for
```

Definition 4.1. 如果选择 $\delta_i > 0$ 使得参数 ρ, ζ, Φ, Ψ 满足以下的情况:

$$\begin{cases} \Phi \succ \rho(\frac{1}{\delta_1} - 1)I, \\ \Psi \succ \rho(\frac{1}{\delta_2} - 1)I, \\ \delta_1 + \delta_2 < 2 - \zeta, \end{cases}$$

选择参数 ρ, ζ, Φ, Ψ 的方法多种多样, 本文采用一个简单的选择 $\Phi = \phi I, \Psi = \psi I$ 使得

$$\begin{cases} \phi \succ \rho(\frac{1}{\delta_1} - 1), \\ \psi \succ \rho(\frac{1}{\delta_2} - 1), \\ \delta_1 + \delta_2 < 2 - \zeta, \end{cases}$$

Theorem 4.2. *aaaa*

算法收敛的表证如下:

$$\mathbf{r}^{k+1} = \|\mathbf{P}^{k+1} - \mathbf{Y}^{k+1}\|_F$$

$$\mathbf{s}^{k+1} = \|\rho(\mathbf{Y}^{k+1} - \mathbf{Y}^k)\|_F$$

一个合理的终止标准是原始残差和对偶残差要足够小, 如下:

$$\|\mathbf{r}^k\|_2 \leq \varepsilon^{pri} \quad \|\mathbf{s}^k\|_2 \leq \varepsilon^{dual}$$

where $\varepsilon^{pri} > 0$ 和 $\varepsilon^{dual} > 0$ are feasibility tolerances for the primal and dual feasibility condition-

s () and (). These tolerances can be chosen using an absolute and relative criterion, such as

$$\begin{aligned} \varepsilon^{pri} &= \sqrt{N}\varepsilon^{abs} + \varepsilon^{rel} \max\{\|\mathbf{p}\|_2, \|\mathbf{x}\|_2\}, \\ \varepsilon^{dual} &= \sqrt{N}\varepsilon^{abs} + \varepsilon^{rel} \|\mu^k\|_2 \end{aligned}$$

where $\varepsilon^{abs} > 0$ is an absolute tolerance and $\varepsilon^{rel} > 0$ is a relative tolerance. A reasonable value for the relative stopping criterion might be 10^{-3} or 10^{-4} . A pseudo-code for the proposed Prox-JADMM is then give in Algorithm 1.

5 实验结果