Otimização do Serviço de Embarque Remoto de um Aeroporto

ELE634 Laboratório de Sistemas II

André Costa Batista

Universidade Federal de Minas Gerais Escola de Engenharia Departamento de Engenharia Elétrica

2 de setembro de 2025

Roteiro

- Introdução
- 2 Modelo Matemático
- Restrições do Modelo
- Fundamentação Teórica
- Características Distintivas

Contexto do Problema

- Aeroporto em operação normal com embarques/desembarques remotos
- Ônibus idênticos transportam passageiros entre portões e aviões
- Número de passageiros > capacidade do ônibus
- Necessidade de múltiplas viagens ou múltiplos ônibus
- Cada voo possui janelas de tempo específicas

Objetivo: Minimizar a distância total percorrida

Conceito de Requisições

Definição

Cada voo é desmembrado em um conjunto de requisições

Exemplo

- Voo com 150 passageiros
- Ônibus com capacidade para 50 passageiros
- Resultado: 3 requisições necessárias

Características das Requisições

- Cada requisição: coleta + entrega (acopladas)
- Janelas de tempo específicas para cada requisição
- Ordem dos embarques/desembarques deve ser respeitada

Restrições Operacionais

- Garagem central: Todos os ônibus partem da garagem
- Reabastecimento obrigatório: Após completar requisições
- Limite de autonomia: Distância máxima por viagem
- Múltiplas viagens: Ônibus pode fazer várias viagens por dia
- Pares acoplados: Coleta e entrega pela mesma unidade

Classificação na Literatura,

- PDPTW: Pickup and Delivery Problem with Time Windows
- DARP: Dial-a-Ride Problem (pares acoplados)
- Problema de múltiplas viagens com reabastecimento

Palavras-chave e Área de Pesquisa

Área de Pesquisa

- Otimização
- Pesquisa Operacional
- Roteamento de Veículos
- Problemas de Coleta e Entrega
- Múltiplas Viagens

Diferencial do Problema

Combinação única de características: pares acoplados, múltiplas viagens, reabastecimento, janelas de tempo e limite de autonomia

Conjuntos do Modelo

- $N = \{1, 2, ..., n\}$: Conjunto de requisições
- $C = \{1, 2, \dots, n\}$: Pontos de coleta
- $E = \{n+1, n+2, \dots, 2n\}$: Pontos de entrega
- $V = \{1, 2, ..., r\}$: Conjunto das viagens
- $K = \{1, 2, ..., m\}$: Conjunto de ônibus disponíveis
- $N_0 = N \cup \{0\}$: Requisições + garagem (nó 0)

Observação

Para cada requisição $i \in N$, o ponto de coleta é i e o ponto de entrega é i + n

Parâmetros Principais

- d_{ij} : Distância entre pontos i e j
- D_{ij} : Distância entre requisições i e j

$$D_{ij} = d_{i,i+n} + d_{i+n,j}$$

- $c_{ij} = D_{ij}$: Custo (distância) entre requisições
- s_i: Duração de serviço na requisição i
- t_{ij} : Tempo de viagem entre pontos i e j
- T_{ij}: Tempo de viagem entre requisições i e j

$$T_{ij} = s_i + t_{i,i+1} + t_{i+1,j}$$

- ullet e_i, I_i : Janela de tempo da requisição i
- D^{max}: Distância máxima de autonomia



Variáveis de Decisão

- $x_{ijvk} \in \{0,1\}$: Ônibus k viaja da requisição i para j na viagem v
- $B_{ivk} \geq 0$: Instante de início do serviço na requisição i pelo ônibus k na viagem v
- $y_{vk} \in \{0,1\}$: Ônibus k realiza a viagem v

Função Objetivo

Minimizar a distância total percorrida:

$$\min Z = \sum_{k \in K} \sum_{v \in V} \sum_{i \in N_0} \sum_{\substack{j \in N_0 \\ i \neq j}} c_{ij} x_{ijvk}$$

Restrições de Atendimento

Atendimento das Requisições

Cada requisição deve ser realizada exatamente uma vez:

$$\sum_{k \in K} \sum_{\substack{v \in V \\ i \neq j}} \sum_{\substack{i \in N_0, \\ i \neq j}} x_{ijvk} = 1, \quad \forall j \in N$$

Conservação de Fluxo

O fluxo é conservado em cada nó:

$$\sum_{\substack{i \in N_0, \\ i \neq j}} x_{ijvk} - \sum_{\substack{i \in N_0, \\ i \neq j}} x_{jivk} = 0, \quad \forall j \in N, \forall v \in V, \forall k \in K$$

Restrições de Viagem

Início e Fim de Cada Viagem

Cada viagem deve começar e terminar no depósito:

$$\sum_{i \in N} x_{0jvk} = y_{vk} \quad \forall k \in K, \forall v \in V$$
 (1)

$$\sum_{i \in N} x_{i0vk} = y_{vk} \quad \forall k \in K, \forall v \in V$$
 (2)

Sequência de Viagens

Viagem v só pode ser usada se v-1 também for:

$$y_{vk} \le y_{v-1,k} \quad \forall k \in K, \forall v \in V, v > 1$$

Restrições Temporais

Janela de Tempo da Coleta

$$e_i \sum_{j \in N_0} x_{jivk} \le B_{ivk} \le I_i \sum_{j \in N_0} x_{jivk}, \quad \forall i \in N, \forall v \in V, \forall k \in K$$

Sequência Temporal (Intra-viagem)

$$B_{ivk} + s_i + T_{ij} - M(1 - x_{ijvk}) \le B_{jvk}$$
$$\forall i \in N, j \in N_0, i \ne j, \forall v \in V, \forall k \in K$$

Sequência Temporal (Inter-viagem)

$$B_{0,\nu-1,k} + s_0 + T_{0i} - M(1 - x_{0i\nu k}) \le B_{i\nu k}$$
$$\forall i \in N, \forall \nu \in V, \nu > 1, \forall k \in K$$

Restrições de Autonomia

Limite de Distância por Viagem

A distância acumulada em uma viagem não pode exceder o limite máximo:

$$\sum_{\substack{i \in N_0 \\ i \neq j}} \sum_{\substack{j \in N_0, \\ i \neq j}} D_{ij} x_{ij\nu k} \leq D^{\mathsf{max}}, \quad \forall k \in K, \forall \nu \in V$$

Domínio das Variáveis

$$x_{ijvk} \in \{0,1\}, \quad \forall i,j \in N_0, \forall v \in V, k \in K$$
 (3)

$$y_{vk} \in \{0,1\}, \quad \forall v \in V, k \in K \tag{4}$$

$$B_{ivk} \ge 0, \quad \forall i \in N, v \in V, k \in K$$
 (5)

Principais Referências

Literatura Base

- Savelsbergh & Sol (1995): Fundamentos do problema geral de coleta e entrega
- Parragh et al. (2008): Survey abrangente sobre PDPTW
- Cordeau & Laporte (2007): Modelos e algoritmos para DARP
- Cattaruzza et al. (2016): Múltiplas viagens com janelas de tempo
- Molenbruch et al. (2017): Tipologia e revisão para dial-a-ride

Contribuição

Adaptação e combinação de técnicas estabelecidas para o contexto específico de embarque remoto em aeroportos

Aspectos Únicos do Modelo

- Reabastecimento obrigatório: Ônibus devem retornar à garagem após cada viagem
- Pares acoplados: Coleta e entrega da mesma requisição pelo mesmo ônibus
- Janelas de tempo: Embarques/desembarques têm horários específicos
- Múltiplas viagens: Mesmo ônibus pode fazer várias viagens
- Limite de autonomia: Restrição de distância máxima por viagem
- Múltiplas requisições por voo: Desmembramento baseado na capacidade

Complexidade

Assim como o Problema de Roteamento de Veículos é NP-Completo, este problema também é NP-Completo devido à sua natureza combinatória e às restrições envolvidas.

Considerações Finais

Outras Aplicações Potenciais

- Otimização de operações aeroportuárias
- Sistemas de transporte público
- Logística de distribuição urbana
- Serviços de transporte sob demanda

Extensões Possíveis da Formulação

- Diferentes tipos de aeronaves (capacidades variadas)
- Ônibus com capacidades distintas
- Múltiplos depósitos de reabastecimento
- Restrições de manutenção programada
- Consideração de custos de combustível