Modelo de Optimización

Supuestos

- Para los casos estándar se busca que los vehículos completen sus rutas sin necesidad de hacer paradas adicionales para recargar combustible o energía.
- Se asume que todos los clientes pasados en los datos tienen IDs distintos.
- En este modelo base no se tienen en cuenta recargas de combustible/energía, ni distintos tipos de productos, por ahora.

Conjuntos

- N: Conjunto de nodos.
- $TP = \{\text{Cliente}, \text{Depósito}\}: \text{Tipos de nodo.}$
- V: Conjunto de vehículos.
- $TV = \{Gasolina/Gas, EV, Dron\}$: Tipos de vehículos.

Parámetros

- $CostoCarga \in \mathbb{R}^+$: Costo asociado a la actividad de carga de productos por minuto (COP/min).
- $CostoDescarga \in \mathbb{R}^+$: Costo asociado a la actividad de descarga de productos por minuto (COP/min).
- $VelocidadCarga \in \mathbb{R}^+$: Velocidad de carga expresada en minutos por kilogramo (min/kg).
- $VelocidadDescarga \in \mathbb{R}^+$: Velocidad de descarga expresada en minutos por kilogramo (min/kg).
- $CostoInactividad \in \mathbb{R}^+$: Costo de inactividad (COP/min).
- $TipoNodo: N \to TP$: Define el tipo de cada nodo geográfico.
- $UbicacionNodo: N \to \mathbb{R} \times \mathbb{R}$: Ubicación de un nodo geográfico, en grados decimales.
- $DemandaEnvio: N \to \mathbb{R}$: Demanda de un envío en kilogramos (kg). Válido para nodos de tipo cliente. Los nodos de tipo depósito tienen un valor de 0 aquí.
- $CapacidadDeposito: N \to \mathbb{R}$: Capacidad máxima de almacenamiento que puede soportar el depósito (kg). Válido para nodos de tipo depósito. Para nodos de tipo cliente este valor es cero.
- \bullet $TipoVehiculo:V\to TV:$ Define el tipo de un vehículo.
- Capacidad Vehiculo: $V \to \mathbb{R}^+$: Capacidad máxima de carga que puede transportar el vehículo (kg).
- $RangoVehiculo: V \to \mathbb{R}^+$: Distancia máxima que puede recorrer el vehículo con una carga completa de combustible o energía (km).
- $TarifaFleteTipoVehiculo: TV \to \mathbb{R}^+$: Costo por kilómetro recorrido por el tipo de vehículo (COP/km).
- $TarifaHorariaTipoVehiculo: TV \to \mathbb{R}^+$: Costo por minuto de operación del tipo de vehículo (COP/min).
- $Mantenimiento Tipo Vehiculo: TV \to \mathbb{R}^+$: Costo diario de mantenimiento del tipo de vehículo (COP/día).
- $CostoRecargaTipoVehiculo: TV \to \mathbb{R}^+$: Costo de recarga o combustible por unidad (COP/gal para gasolina/gas, COP/kWh para vehículos eléctricos).

- $TiempoRecargaTipoVehiculo: TV \to \mathbb{R}^+$: Tiempo necesario para recargar un 10% de la capacidad total de energía o combustible del tipo de vehículo (min/10% de carga).
- $VelocidadTipoVehiculo: TV \to \mathbb{R}^+$: Velocidad promedio del vehículo (km/h).
- $Eficiencia Tipo Vehiculo: TV \to \mathbb{R}^+$: Eficiencia del vehículo en consumo (km/gal o kWh/km).
- d_{ijv} : Distancia o costo entre nodos i y j según el tipo de vehículo tv. Calculada usando OSRM para vehículos terrestres y Haversine para drones.

Variables de Decisión

- $z_{cv} \in \{0,1\}$: Variable binaria que establece si el cliente c es asignado al vehículo v.
- $r_{ijv} \in \{0,1\}$: Variable binaria que establece si el vehículo v se desplaza del nodo i al nodo j. Esta variable, con ayuda de las restricciones, define una ruta circular.
- $a_{vd} \in \{0,1\}$: Variable binaria que establece si el vehículo v es asignado al depósito d.
- $u_{iv} \in \mathbb{R}$: Variable continua que representa la posición del nodo i en la ruta del vehículo v.

Funciones de Utilidad

ullet Clientes en la ruta del vehículo v:

$$ClientesRuta(v) = \{i \in N : z_{iv} = 1\}$$

 \bullet Rutas del vehículo v:

$$RutasVehiculo(v) = \{(i, j) \in N \times N : r_{ijv} = 1\}$$

• Distancia total recorrida por el vehículo v:

$$DistanciaRuta(v) = \sum_{i \in N} \sum_{j \in N} d_{ijv} \cdot r_{ijv}$$

• Tiempo total gastado por el vehículo v:

$$TiempoRuta(v) = \frac{DistanciaRuta(v)}{VelocidadTipoVehiculo(TipoVehiculo(v))}$$

• Costo de carga de productos total:

$$\begin{split} CostCarTot &= \sum_{v \in V} \left(CostoCarga \cdot VelocidadCarga \right. \\ &+ CostoDescarga \cdot VelocidadDescarga \right) \\ &\times \sum_{c \in ClientesRuta(v)} DemandaEnvio(c) \end{split}$$

• Costo de distancia total:

$$CostDistTot = \sum_{v \in V} TarifaFleteTipoVehiculo(TipoVehiculo(v)) \cdot DistanciaRuta(v)$$

• Costo de tiempo total:

$$CostTpTot = \sum_{v \in V} TarifaHorariaTipoVehiculo(TipoVehiculo(v)) \cdot TiempoRuta(v)$$

• Costo de recarga total:

$$CostRecTot = \sum_{v \in V} CostoRecargaTipoVehiculo(TipoVehiculo(v)) \cdot \frac{DistanciaRuta(v)}{EficienciaTipoVehiculo(TipoVehiculo(v))}$$

• Costo de mantenimiento total:

$$CostMant = \sum_{v \in V} MantenimientoTipoVehiculo(TipoVehiculo(v))$$

Función Objetivo

Minimizar el costo total de operación:

$$\min \left(CostCarTot + CostDistTot + CostTpTot + CostRecTot + CostMant \right)$$

Restricciones

1. Conservación de flujo:

$$\sum_{i \in N} r_{ijv} \le \sum_{k \in N} r_{jik}, \quad \forall v \in V, \forall j \in N$$

Garantiza que si un vehículo llega a un nodo, también debe salir de él.

2. Limitación de entradas y salidas:

$$\sum_{i \in N} r_{ijv} \le 1, \quad \sum_{i \in N} r_{jiv} \le 1, \quad \forall v \in V, \forall j \in N$$

Asegura que cada vehículo visita cada nodo a lo sumo una vez.

3. Solo se debe asignar un depósito a un vehículo con clientes asignados, y viceversa:

$$\sum_{\substack{d \in N \\ \text{TipoNodo}(d) = \text{Dep\'osito}}} a_{vd} = \begin{cases} 1 & \text{si } \sum_{\substack{c \in N \\ \text{TipoNodo}(c) = \text{Cliente}}} z_{cv} \geq 1, \\ 0 & \text{si } \sum_{\substack{c \in N \\ \text{TipoNodo}(c) = \text{Cliente}}} z_{cv} = 0. \end{cases} \quad \forall v \in V$$

4. No asignación de clientes como depósitos:

$$\sum_{c \in N, \ TipoNodo(c) = \text{Cliente}} a_{vc} = 0, \quad \forall v \in V$$

5. Salida desde el depósito asignado:

$$\sum_{i \in N} r_{div} = a_{vd}, \quad \forall v \in V, \forall d \in N \text{ con } TipoNodo(d) = \text{Dep\'osito}$$

Asegura que el vehículo sale de su depósito asignado.

6. Regreso al depósito asignado:

$$\sum_{i \in N} r_{idv} = a_{vd}, \quad \forall v \in V, \forall d \in N \text{ con } TipoNodo(d) = \text{Dep\'osito}$$

3

Asegura que el vehículo regresa a su depósito asignado.

7. Asignación de clientes a rutas:

$$z_{iv} \le \sum_{j \in N} r_{jiv}, \quad \forall v \in V, \forall i \in N$$

Asegura que si un cliente es asignado a un vehículo, este debe visitarlo.

8. Relación entre rutas y clientes asignados:

$$\sum_{i \in N} \sum_{j \in N} r_{ijv} - 1 \le \sum_{c \in N, \text{ TipoNodo}(c) = \text{Cliente}} z_{cv}, \quad \forall v \in V$$

Esta restricción asegura que el número de rutas realizadas por un vehículo, menos uno, no exceda el número de clientes asignados a dicho vehículo.

9. No asignación de depósitos como clientes:

$$\sum_{v \in V} z_{dv} = 0, \quad \forall d \in N \text{ con } TipoNodo(d) = \text{Dep\'osito}$$

10. Cada cliente es atendido una vez:

$$\sum_{v \in V} z_{iv} = 1, \quad \forall i \in N \text{ con } TipoNodo(i) = \text{Cliente}$$

11. Capacidad de carga del vehículo:

$$\sum_{i \in N} z_{iv} \cdot DemandaEnvio(i) \leq CapacidadVehiculo(v), \quad \forall v \in V$$

12. Capacidad de almacenamiento del depósito:

$$\sum_{v \in V} a_{vd} \cdot \sum_{i \in N, \ TipoNodo(i) = \text{Cliente}} z_{iv} \cdot DemandaEnvio(i) \leq CapacidadDeposito(d), \quad \forall d \in N \ \text{con} \ TipoNodo(d) = \text{Depósito}(d)$$

- Los depósitos tienen una posición inicial $u_{dv} = 0$.
- Los clientes tienen posiciones en el rango $1 \le u_{iv} \le n_c$.
- La diferencia de posiciones entre nodos adyacentes en la ruta está acotada por $u_{iv} u_{jv} + n_c \cdot r_{ijv} \le n_c 1$.

Se garantiza que la ruta del vehículo es continua y que no se generan subciclos separados del ciclo principal que inicia y termina en el depósito asignado. Esto es crucial para asegurar la eficiencia y viabilidad de las rutas planificadas.