

INSTITUTO TECNOLÓGICO DE CD. MADERO



DIVISIÓN DE ESTUDIOS DE POSGRADO E INVESTIGACIÓN



Búsqueda Local Mejorada para la solución del problema VRPTW en un Sistema de Colonia de Hormigas

PRESENTA:

ISC. BÁRBARA ABIGAIL ARRAÑAGA CRUZ

PARA OBTENER EL GRADO DE:

MAESTRA EN CIENCIAS EN CIENCIAS DE LA COMPUTACIÓN

DIRECTOR:

DR. JUAN JAVIER GONZÁLEZ BARBOSA

CODIRECTOR:

DRA. LAURA CRUZ REYES

CD. MADERO, TAM. MEXICO

DICIEMBRE DE 2007



Cd. Madero, Tam., a 04 de Diciembre de 2007.

Área: Posgrado Nº Oficio: U5.483/07

Asunto: Autorización de Impresión

de Tesis

C. ING. BÁRBARA ABIGAIL ARRAÑAGA CRUZ Presente.

Me es grato comunicarle que después de la revisión realizada por el Jurado designado para su examen de grado de Maestra en Ciencias en Ciencias de la Computación, se acordó autorizar la impresión de su tesis titulada:

"BÚSQUEDA LOCAL MEJORADA PARA LA SOLUCIÓN DEL PROBLEMA VRPTW EN UN SISTEMA DE COLONIA DE HORMIGAS"

Es muy satisfactorio para la División de Estudios de Posgrado e Investigación compartir con Usted el logro de esta meta. Espero que continúe con éxito su desarrollo profesional y dedique su experiencia e inteligencia en beneficio de México.

Atentamente "POR MI PATRIA Y POR MI BIEN"

M.P. María Yolanda Chave Cinco

Jefa de la División

S.E.P.
DIVISION DE ESTUDIOS
DE POSGRADO E
INVESTIGACION

MYCHC ' NECO ' cerc*

Gracias a la vida que me ha dado tanto.

Me ha dado el sonido y el abecedario,
con él las palabras que pienso y declaro:
madre, amigo, hermano, y luz alumbrando
la ruta del alma del que estoy amando.

Gracias a la vida que me ha dado tanto.

Me dio el corazón que agita su marco
cuando miro el fruto del cerebro humano;
cuando miro el bueno tan lejos del malo,
cuando miro el fondo de tus ojos claros.

Violeta Parra

AGRADECIMIENTOS

Mi sincero agradecimiento al Consejo Nacional de Ciencia y Tecnología (CONACyT) y a la Dirección General de Educación Superior Tecnológica (DGEST) por el apoyo otorgado para realizar esta investigación.

Mi agradecimiento al Dr. Juan Javier González Barbosa por apoyarme una vez más como asesor de tesis, gracias por su consejo y guía.

También agradezco a los maestros que conformaron el comité de revisión; Dra. Laura Cruz, Dr. José Antonio Martínez y M.C. Guadalupe Castilla por sus comentarios que sirvieron en el mejoramiento de este trabajo.

Gracias a mis amigos, por compartir los buenos y no tan buenos momentos y por ser mis hermanos escogidos, a Vero por su confianza, a Tania por los consejos, a Margarito por la larga amistad, a Paco por el buen humor, a Logan por las agradables conversaciones.

A mi familia por apoyarme durante esta etapa, por el gozo y la tristeza, por su presencia y sus ausencias, porque mis sueños son los suyos también.

A Dios por todo lo que me ha dado y por lo que no me ha dado, por no abandonarme nunca, por la salud, por todas las personas que ha puesto en mi camino.

Por último, agradezco a Miguel por dejarme entrar en su vida, para darle un nuevo sentido a la mía. Gracias por impulsarme a seguir adelante. Gracias por hacerme feliz con este amor. Gracias Miguel.

RESUMEN

En la actualidad las empresas enfrentan diversos problemas, uno de estos es la transportación de productos a diversos clientes, este problema es denominado Vehicle Routing Problem (VRP, Problema de Enrutado de Vehículos), contrario a lo que se podría pensar este problema ha sido estudiado desde 1959.

Existen diferentes técnicas para resolverlo, como los algoritmos exactos, estos implican un gran esfuerzo computacional. Un enfoque que ha sido estudiado es aplicar estrategias basadas en el comportamiento de la naturaleza. Como el caso de los algoritmos basados en colonias de hormigas, Ant Colony System o ACS (Sistema de Colonia de Hormigas), basado en el comportamiento de las hormigas reales.

Desde el surgimiento del ACS se han realizado diversos trabajos de investigación con el fin de agregar nuevas mejoras a este. En esta investigación, se propone una nueva forma de actualizar los valores de los rastros de feromona dejados por las hormigas a su paso por las aristas, dicha forma de actualización se ha denominado Aprendizaje por Niveles, esta técnica consiste en realizar una copia de los rastros de feromona para que las hormigas trabajen localmente con esta, y modificar los rastros únicamente sobre el resultado obtenido por la mejor hormiga. Esto permite que el conocimiento acumulado solo considere los movimientos hechos por la mejor hormiga, evitando premiar arcos no tan buenos.

Los resultados obtenidos muestran que esta técnica posee una rápida convergencia, ya que obtiene un mejor resultado en el mismo tiempo de ejecución, con respecto al ACS sin el aprendizaje por niveles, mejorando en un 0.67% en cuanto al número de vehículos y 0.15% respecto a la distancia. Además, permite explorar un mayor espacio de solución, y explota de manera más eficiente el aprendizaje adquirido por las hormigas.

SUMMARY

Nowadays companies confront several complex problems, one of them is the product transportation and delivering to customers, this problem is called Vehicle Routing Problem (VRP), opposite to which could be thought this problem has been studied since 1959.

There are different techniques to solve it, just as exact algorithms, those which imply lots of computational effort. An approach that has been studied is applying strategies based on the natural behavior. As the case of the algorithms based on ant colonies, Ant Colony System (ACS), based on behavior of real ants.

Since ACS arises, lots of research has been done to make improvements for this strategy. This work, proposes a new approach to update the pheromone trails of ants in its way for the edges, this update has named Level Learning and consists on make a temporary copy of the pheromone trails in order that ants working locally with this, and modify the trails only with the result obtained for the best ant, in an iteration. This allows that the accumulated knowledge considers the movements made by the best ant, avoiding reward not good arcs.

The results show that this technique has a fast convergence since obtains a better result in the same time of execution with respect to the ACS without the level learning, improving in 0.67% for the number of vehicles and 0.15% in distance.

Moreover, it permits to explore more solution space, and explodes the acquired knowledge of the ants in an efficient way.

TABLA DE CONTENIDO

	Página
Índice de Figuras	iii
Índice de Tablas	iv
Capítulo 1. INTRODUCCIÓN	
1.1 Antecedentes	
1.2 Descripción del Problema de Investigación	
1.3 Justificación	
1.4 Delimitación	
1.5 Objetivos	
1.6 Alcances y Limitaciones	
1.7 Organización del Documento	6
Capítulo 2. MARCO TEÓRICO Y ESTADO DEL ART	E
2.1 El Problema de Enrutado de Vehículos (VRP)	
2.1.1 Definición Formal	
2.1.2 Variantes del VRP	
2.2 Optimización Basada en Hormigas	12
2.3 Trabajos Relacionados con la Variante VRPTW	15
2.4 Distributed Q-Learning (DQL)	18
Capítulo 3. PROPUESTA DE SOLUCIÓN	
3.1 Enfoques de Solución	2
3.2 Ant Colony System	2′
3.2.1 Regla de Transición	23
3.2.2 Regla de Actualización Global	23

3.2.3 Regla de Actualización Local	24
3.3 Búsqueda Local	24
3.3.1 Operadores para una sola ruta	25
3.3.2 Operadores para dos rutas	
3.4 Lista Restringida	29
3.5 Función de Selección	31
3.6 Aprendizaje por Niveles	32
O. W. L. A. EVDEDIMENTA CIONEO	
Capítulo 4. EXPERIMENTACIONES	
4.1 Instancias de Prueba	34
4.2 Contribución Individual	35
4.3 Contribución en pares	37
Capítulo 5. CONCLUSIONES	
5.1 Conclusiones	42
5.2 Aportaciones	
5.3 Trabajos Futuros	43
ANEXO. Experimentaciones por Instancias	11
Referencias	
I\G G G I\la>	

ÍNDICE DE FIGURAS

	Pagina
Figura 1.1 Esquema de Solución	5
Figura 2.1 Ejemplo gráfico de VRP	8
Figura 2.2 Algoritmo del Sistema de Colonia de Hormigas	13
Figura 2.3 Algoritmo DQL	20
Figura 3.1 Algoritmo ACS para TSP	
Figura 3.2 Procedimiento de Búsqueda Local	25
Figura 3.3 Esquema 2-opt	26
Figura 3.4 Esquema 3-opt	26
Figura 3.5 Esquema Or-opt	27
Figura 3.6 Esquema 2-opt*	27
Figura 3.7 Esquema de Relocalización	27
Figura 3.8 Esquema Exchange	28
Figura 3.9 Esquema Cross-Exchange	28
Figura 3.10 Operador de transferencia cíclica	
Figura 3.11 Procedimiento de Agrupación Jerárquica	31
Figura 3.12 Algoritmo ACS con Aprendizaje por Niveles	33

ÍNDICE DE TABLAS

Página

Tabla 2.1 Promedio de vehículos en las soluciones obtenidas por el ACS-ARH y los	
diez mejores métodos conocidos para VRPTW1	6
Tabla 2.2 Promedio de tiempo de viaje en las soluciones obtenidas por el ACS-ARH	
y los diez mejores métodos conocidos para VRPTW1	7
Tabla 4.1 Resultados individuales para el conjunto de instancias de tipo C 3	6
Tabla 4.2 Resultados individuales para el conjunto de instancias de tipo R 3	6
Tabla 4.3 Resultados individuales para el conjunto de instancias de tipo RC 3	6
Tabla 4.4 Cuenta acumulada de los resultados individuales	37
Tabla 4.5 Resultados en pares para el conjunto de instancias de tipo C 3	8
Tabla 4.6 Resultados en pares para el conjunto de instancias de tipo R 3	8
Tabla 4.7 Resultados en pares para el conjunto de instancias de tipo RC 3	8
Tabla 4.8 Cuenta acumulada de los resultados en pares de los algoritmos 3	39
Tabla 4.9 Resultados de las estrategias en conjunto para las instancias de tipo C 4	0
Tabla 4.10 Resultados de las estrategias en conjunto para las instancias de tipo R 4	0
Tabla 4.11 Resultados de las estrategias en conjunto para las instancias de tipo RC 4	0
Tabla 4.12 Cuenta acumulada de los resultados de las estrategias en conjunto 4	1

CAPÍTULO 1

Introducción

En este capítulo se muestra un panorama general del problema a abordar, se describen los antecedentes, el problema de investigación, las razones que originaron la investigación, los objetivos de la misma, además de mostrar la organización de este documento.

1.1 Antecedentes

La programación y enrutado de vehículos es un problema en el cual los clientes necesitan ser abastecidos por sus distribuidores con eficiencia.

El transporte representa de un 5% a un 20% del costo total añadido al valor de los bienes transportados según [Toth 2001], por lo tanto es necesario realizar un análisis para obtener la mejor planificación.

El problema de Enrutado de Vehículos (*VRP*, *Vehicle Routing Problem*), tiene sus orígenes en el Problema del Envío de Camiones (The Truck Dispatching Problem) [Dantzing, 1959] y consiste en determinar las rutas óptimas para satisfacer las demandas de los clientes, dichas rutas deben comenzar y terminar en el centro de embarque, además cada camión esta asociado a una ruta, por lo que también se persigue minimizar la cantidad de vehículos utilizados.

Se sigue una línea de investigación iniciada en [Herrera, 2006], en dicha investigación se desarrolla un método de solución para el problema de enrutado y distribución de productos en una empresa objeto de estudio.

Este método es eficiente en el ambiente real y flexible al ser capaz de resolver situaciones en las que cualquier subconjunto de los elementos y restricciones del problema general se ven implicados.

1.2 Descripción del Problema de Investigación

En el presente trabajo se aborda el problema de la programación y enrutado de vehículos, el cual se conforma de los diferentes factores mostrados a continuación:

- a) Centros de embarque, los cuales tienen asociado:
 - Un horario de trabajo.
 - Una flotilla de unidades móviles de diversos tipos y con distintas posibilidades de carga.
- b) Clientes o puntos de visita que poseen:
 - Demandas de producto a los centros de embarque.
 - Tiempo de servicio dependiente del tipo de vehículo.
 - Múltiples horarios de atención para los vehículos repartidores.
 - Restricciones de capacidad de atención por cantidad y tipo de unidad.
- c) Caminos que conectan clientes y centros de embarque con un costo de viaje asociado.

La problemática se centra en obtener una mejor configuración para la asignación de rutas y horarios, con un menor número de vehículos empleados y de tiempo de transporte, tomando como base el solucionador desarrollado en la tesis de [Herrera, 2006].

Dados todos los elementos mencionados, se persigue una configuración de rutas y horarios que cumpla dos objetivos de optimización con preferencia jerárquica:

- Minimizar el número de vehículos empleados.
- Reducir el tiempo total de viaje requerido.

1.3 Justificación

El Sistema de Transportación desarrollado en [Herrera 2006], tiene el objetivo de ayudar a una empresa real en la optimización del proceso de distribución de productos, esto mediante un método integral basado en heurísticas, conformado por un Sistema de Colonia de Hormigas (*ACS, Ant Colony System*), que resuelve el problema de enrutado de vehículos con ventanas de tiempo (*VRPTW, Vehicle Routing Problem with Time Windows*).

Este método permite encontrar una configuración adecuada de rutas y cargas de vehículos repartidores, detalle de horarios de salida y arribo de los mismos.

Sin embargo, debido al desempeño mostrado por el ACS desarrollado en [Herrera, 2006], se hace necesario un análisis sobre las configuraciones del mismo, así como la aplicación de un modelado de la soluciones obtenidas por el ACS, con el fin de disminuir los vehículos y la distancia recorrida.

Se espera posicionar el algoritmo ACS en un nivel de competitividad igual o superior a los presentados actualmente por la comunidad científica.

Un mejor desempeño en el problema VRPTW podría incrementar el desempeño del Sistema de Transportación y de otros sistemas que contengan esta variante.

1.4 Delimitación

El solucionador desarrollado en [Herrera, 2006], consta de dos etapas o fases, ofreciendo un alto grado de flexibilidad y modularidad.

La primera etapa: Asignación de Rutas y Horarios, define los recorridos a realizar por cada uno de los vehículos repartidores y construye sus horarios, el motor de dicha fase es el algoritmo heurístico no-determinista Sistema de Colonia de Hormigas (ACS, Ant Colony System.

La segunda etapa: Asignación de Cargas, distribuye y asigna los diferentes productos a transportar en cada uno de los vehículos con base en los clientes que serán visitados en una misma ruta, el algoritmo que lleva a cabo tal proceso es un heurístico determinista denominado DiPro (Distribución de Productos).

La figura 1.1 muestra el esquema de solución empleado. El ACS de la etapa de Asignación de Rutas y Horarios se conforma por un ACS básico y tres elementos más que extienden las capacidades de dicho algoritmo: una lista restringida autoadaptativa, una búsqueda inicial y una búsqueda local.

Por su parte el algoritmo DiPro se constituye por tres módulos básicos y uno optativo que intervienen en diferentes tiempos: módulo de construcción, módulo de asignación, módulo de balanceo y módulo de relleno.

El alcance de esta investigación se acota únicamente a la solución de la asignación de rutas y horarios (Vehicle Routing Problem with Time Windows), por lo cual se trabajará con los componentes que conforman al ACS (recuadro punteado en la Figura 1.1).

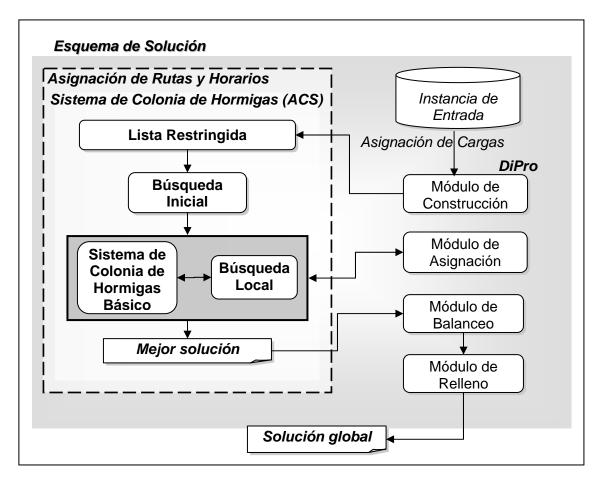


Figura 1.1 Esquema de Solución

1.5 Objetivos

Objetivo General

Implementar y probar una estrategia de mejora para un Sistema de Colonia de Hormigas, aplicado al problema de enrutado de vehículos con ventanas de tiempo, con un desempeño competitivo con los del estado del arte.

Objetivos Particulares

 Realizar un estudio de las aportaciones de las estrategias empleadas en el ACS.

- Desarrollar una nueva estrategia para solucionar el VRPTW aplicando el ACS.
- Incorporar la estrategia propuesta al Sistema de Transportación.

1.6 Alcances y Limitaciones

El alcance de esta investigación es obtener un resultado competitivo con el estado del arte al problema VRPTW utilizando las instancias de Solomon, que es un conjunto de casos muy reconocido por la comunidad científica (Ver sección 4.2). Para ello, se plantea la modificación del ACS que conforma al Sistema de Transportación.

1.7 Organización del Documento

El presente documento se encuentra organizado de la siguiente forma, en el Capítulo 2, se enuncian los conceptos y antecedentes involucrados en el problema de investigación, así como el estado del arte científico sobre la solución del problema VRPTW. En el Capitulo 3, se describen los diferentes enfoques de solución aplicados al ACS, así como la propuesta de solución de esta investigación. El Capitulo 4, detalla las experimentaciones de las estrategias descritas en el Capitulo 3. Por ultimo, el Capítulo 5 resume los resultados finales y las conclusiones obtenidas del trabajo de investigación.

CAPÍTULO 2

MARCO TEÓRICO Y ESTADO DEL ARTE

En este capítulo se definen los conceptos necesarios para el buen entendimiento de este trabajo de investigación, como son: la definición del problema, sus variantes, los diferentes enfoques aplicados al Ant system (Sistema de Hormigas), incluyendo además los trabajos relacionados con el problema de investigación.

2.1 El Problema de Enrutado de Vehículos (VRP)

La programación y enrutado de vehículos es de gran interés para la comunidad científica debido a los beneficios que aportaría el encontrar una solución óptima, a pesar de la complejidad que esta tarea involucra.

El Problema del Enrutado de Vehículos (VRP, Vehicle Routing Problem), es el nombre bajo el cual se encuentra comprendido un amplio conjunto de variantes y personalizaciones; en las que debe determinarse un conjunto de rutas, visitando ciudades o clientes geográficamente dispersos por una flotilla de vehículos (asociada a uno o más centros de embarque), ver Figura 2.1.

El objetivo primordial del VRP, como lo planteó [Dantzing, 1959] es satisfacer las demandas conocidas de los clientes mediante uno o varios circuitos que inician y terminan en el centro de embarque. Como cada camión es asociado a una ruta o circuito, se persigue minimizar la cantidad de vehículos empleados.

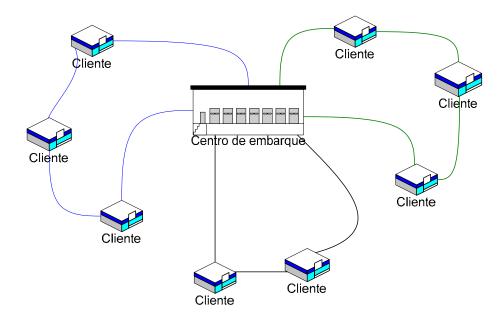


Figura 2.1 Ejemplo gráfico de VRP

2.1.1 Definición Formal

El VRP se compone por un centro de embarque, una flotilla de m vehículos disponibles y un conjunto de n clientes a visitar, los cuales se relacionan geográficamente mediante un grafo G(V, E), donde:

- $V = \{v_0, v_1, v_2, ..., v_n\}$ es el conjunto de vértices v_i , tal que $v_i \in (V \{v_0\})$ representa los clientes y v_0 el centro de embarque.
 - Todo cliente tiene una demanda q_i a satisfacer por el centro de embarque.
- $E = \{(v_i, v_j) | v_i, v_j \in V \text{ donde } i \neq j \}$ es el conjunto de arcos.
 - Cada arco tiene asociado un valor c_{ij} que representa el costo de transporte de v_i a v_j .

El objetivo de VRP es determinar un conjunto de rutas R de costo total mínimo, que inician y terminan en el centro de embarque, donde cada vértice $v_i \in (V - \{v_0\})$ es visitado sólo una vez y el costo de cada ruta debe ser menor o igual a $U \in \Re^+$, un

umbral definido en términos de costo de transporte. El objetivo primordial es obtener una configuración con la mínima cantidad de vehículos que satisfagan las demandas de todos los clientes.

2.1.2 Variantes del VRP

Debido al alto nivel de relajación con que cuenta la definición original de VRP, se han desarrollado a lo largo del tiempo diversas variantes de este problema, cada una de las cuales propone una restricción adicional al planteamiento, incrementando al mismo tiempo tanto la dificultad como la cercanía con un modelo de la realidad. En seguida se presentan las variantes más comunes que se encuentran en la literatura¹.

VRP Capacitado

(CVRP, Capacitated VRP). Es la variante del VRP más común que existe y se encuentra incluida en todas las extensiones más complejas. De acuerdo a [Shaw, 1998; Blasum, 2002; Ralphs, 2003] el CVRP posee un número de vehículos con capacidad de carga limitada, ésta no debe ser excedida en la ruta asignada. El objetivo es encontrar un conjunto de rutas tal que minimice el número de unidades empleadas.

VRP con Ventanas de Tiempo

(VRPTW, VRP with Time Windows). Con base en [Jong, 1996; Shaw, 1998; Gambardella, 1999; Dorronsoro, 2005] la descripción del VRPTW es similar al CVRP, la diferencia es que adiciona ventanas de tiempo en los clientes (lapsos de tiempo dentro de los cuales sólo se atiende a los vehículos) y en el centro de embarque. El problema es multiobjetivo y se manipula de manera jerárquica minimizandose: 1) el número de vehículos utilizados y 2) el tiempo total de viaje necesario para proveer a todos los clientes.

¹ Se refiere a [Rangel, 2005] para una revisión más extensa en cuanto a número de variantes.

VRP con Múltiples Ventanas de Tiempo

(VRPMTW, VRP with Multiple Time Windows). Estudiada en [Jong, 1996], esta variante se considera una generalización del VRPTW, pues amplía su definición al uso de diferentes ventanas de tiempo por cliente. En situaciones reales estas ventanas de tiempo variadas se pueden interpretar como los diferentes turnos de trabajo de los clientes.

VRP con Múltiples Centros de Embarque

(MDVRP, Multiple Depots VRP). El MDVRP de [Mingozzi, 2003; Jin, 2004] plantea un conjunto de centros de embarque cada uno con una flotilla de vehículos propia a través de los cuales se satisfacen las demandas de los clientes. Si los clientes están agrupados en los centros de embarque (es decir, un conjunto específico de clientes es asociado a un centro de embarque determinado) se considera cada grupo como un problema VRP independiente y se resuelve como tal. Por otro lado si los clientes y centros de embarque se encuentran entremezclados entonces se tiene un caso de MDVRP. El objetivo es minimizar la flotilla de vehículos empleada y la suma del tiempo de viaje, satisfaciendo las demandas de todos los clientes para los distintos centros de embarque.

VRP con Partición y Entrega

(SDVRP, Split Delivery VRP). [Archetti, 2001; Dorronsoro, 2005] consideran al SDVRP como una complicación del VRP, donde es permitido que un cliente sea servido por diferentes vehículos si esto reduce el costo general. Este enfoque es importante si el tamaño de las órdenes de los clientes es mayor a la capacidad de los vehículos. En [Dror, 1994] se concluyó que es aún más difícil obtener una solución óptima para el SDVRP que para el VRP clásico.

VRP Dependiente del Sitio

(sdVRP, site dependent VRP). [Thangiah, 2003; Pisinger, 2005] lo describen indicando que algunos clientes deben ser abastecidos sólo por un subconjunto de vehículos o centros de embarque previamente especificados. Esta dependencia en ciertos casos se debe a que las condiciones geográficas de los clientes no permiten que toda la flotilla disponible de un almacén pueda ser empleada para cubrir sus pedidos o bien, que los clientes sólo puedan recibir vehículos de hasta un tamaño específico por la capacidad de sus andenes.

VRP con Múltiple Uso de Vehículos

(VRPM, VRP with Multiple Use of Vehicles). A diferencia del VRP estándar donde los vehículos son usados una sola vez, en la extensión VRP estudiada en [Fleichsmann, 1990; Taillard, 1996; Dorronsoro, 2005], las unidades de transporte pueden ser asignadas a tantas rutas como su tiempo de servicio les permita. El VRPM busca reducir el número de vehículos que son necesarios para cubrir las demandas y minimizar los costos totales.

VRP con Flotilla Heterogénea

(HVRP, Heterogeneous Fleet VRP). En [Gendreau, 1998; Taillard, 1999] se explica que en esta variante los clientes son atendidos por vehículos con propiedades diferentes, variando su capacidad y costo.

VRP con Capacidad Limitada

(CCVRP, Customer Capacity VRP). [Rangel, 2005] establece que tanto los clientes como los centros de embarque pueden tener una capacidad limitada para atender simultáneamente a los vehículos abastecedores de la demanda solicitada, esto es

producto de diferentes situaciones, como por ejemplo del número de andenes que poseen.

VRP con Demandas en los Centros de Embarque

(DDVRP, Depot Demand VRP). En [Rangel, 2005] se propone la posibilidad de que algunos centros de embarque puedan ser clientes de otros centros.

2.2 Optimización Basada en Hormigas

La Optimización basada en Colonia de hormigas (ACO, Ant Colony Optimization) se inspira en el comportamiento que rige a las hormigas para encontrar los caminos más cortos entre las fuentes de comida y el hormiguero. Todos los algoritmos ACO emplean:

- Información heurística, que mide la predilección por recorrer el camino comprendido entre v_r y v_s (se denota por η_{rs}).
- Información de los rastros de feromona artificial (también llamada función de visibilidad), que mide la preferencia aprendida del movimiento de v_r a v_s , este conocimiento adquirido se modifica durante la ejecución del algoritmo dependiendo de las soluciones encontradas (se denota por τ_{rs}).

Puede concebirse el problema como un grafo, donde los nodos representan los diferentes puntos a visitar y las aristas los caminos que los unen.

Uno de los primeros algoritmos ACO desarrollados fue el Sistema de Hormigas (AS, Ant System), sin embargo para el presente trabajo se emplea una evolución del AS, el Sistema de Colonia de Hormigas (Figura 2.2), en el cual las hormigas construyen incrementalmente una solución, moviéndose en forma simultanea y de manera

asíncrona a través de los estados adyacentes del problema, dicho movimiento es dirigido por una regla de transición pseudoaleatoria.

```
Ant Colony System ( )
Inicializa estructuras
Hacer

Para cada hormiga iniciar solución
Hacer

Para cada hormiga aplicar regla pseudo-
aleatoria para construir la solución
Actualización local de feromona( )
Hasta V hormiga: solución es completada
Actualización global de feromona( )
Hasta condición de paro
```

Figura 2.2 Algoritmo del Sistema de Colonia de Hormigas

En [Dorigo, 1991], se introduce por primera vez el concepto de Optimización basada en Hormigas, el cual esta inspirado en el funcionamiento de las hormigas reales, las cuales encuentran el camino de su hormiguero a la comida por medio de rastros de feromona, crearon Ant System, el cual esta conformado por tres algoritmos llamados Ant-density, Ant-quantity y Ant-cycle, en los dos primeros la actualización de los rastros de feromona se realiza a cada paso de la hormiga, mientras en el último, se realiza después de un ciclo completo del algoritmo de la hormiga. Evaluaron su enfoque en el Problema TSP (Traveling Salesman Problem), obteniendo buenos resultados, asegurando que su nueva heurística puede ser extendida a una amplia clase de problemas.

Un año después en [Colorni, 1992], se realizó un estudio del comportamiento de los algoritmos Ant System, buscando la configuración correcta de parámetros para el problema TSP, concluyendo que el parámetro más importante es β (parámetro que mide la importancia relativa de la información heurística), además de reafirmar que el número de hormigas óptimo equivale al número de nodos con los que cuenta el problema.

En [Colorni, 1992b], se realizó un estudio sobre las propiedades del Ant System, específicamente sobre el algoritmo Ant-cycle, se realizó una distribución uniforme inicial de las hormigas sobre las ciudades y una distribución aleatoria, los resultados mostraron que existen pequeñas diferencias entre las dos elecciones, aunque la distribución aleatoria obtuvo resultados ligeramente mejores.

Más adelante, en [Gambardella, 1995] proponen un algoritmo basado en Q-Learning llamado Ant-Q, para resolver el problema TSP y ATSP (Asymmetric Traveling Salesman Problema) obteniendo buenos resultados, dicho algoritmo utiliza una tabla de valores Q, que es equivalente a la tabla de valores Q-Learning, la cual indica qué tan bueno es realizar un movimiento a una ciudad s estando en r. Se emplea una regla para elegir la siguiente ciudad a visitar y un reforzamiento retardado aplicado a la tabla de valores Q utilizando el mejor tour construido por la hormiga.

En [Dorigo, 1996] se presenta una nueva mejora del Ant System, llamada Ant Colony System (ACS), cuyas principales diferencias con su antecesor son: 1) se modifica la regla de transición de estados de tal manera que proporciona una manera directa de balance entre la exploración de nuevos arcos y la explotación a priori del conocimiento acumulado del problema, 2) la regla de actualización global es aplicada sólo a los arcos que pertenecen al mejor tour de la hormiga y 3) mientras que las hormigas construyen una solución, es aplicada una regla de actualización local de la feromona. Este nuevo algoritmo, al igual que los anteriores, se aplicó al problema TSP y ATSP agregando también una búsqueda local utilizando el esquema 3-opt.

[Stützle, 1996] proponen una nueva variante del AS, llamada Max-Min Ant System (MMAS), las principales diferencias entre AS y MMAS son: 1) la regla de actualización, la cual fue modificada de tal manera que para realizar dicha actualización se pueda escoger entre el mejor tour construido por la hormiga en la iteración y la mejor solución encontrada durante la corrida del algoritmo favoreciendo con esto a una mayor exploración, 2) se estableció un limite superior e inferior para el

rastro de feromona de tal manera que no se escojan siempre las mismas ciudades evitando así que el algoritmo caiga en un estancamiento y 3) se inicializaron los rastros de feromona con el límite superior permitido para que conforme avance el procedimiento sólo aquellos arcos que sean *buenos* aumente su rastro de feromona y las hormigas raramente escojan arcos *malos* para construir su recorrido.

Por ultimo en [Bullnheimer, 1997b] se propone un Ant System con jerarquías llamado AS_{rank} , que consiste en ordenar las hormigas (una vez que todas han terminado de construir su solución) de acuerdo a la longitud de su recorrido, y pesar la contribución de la hormiga al nivel de actualización del rastro de feromona de acuerdo a un rango μ de la hormiga, de tal manera que solo las ω mejores hormigas son consideradas, de esta manera se evita el peligro de sobreenfatizar los rastros de feromona causados por algunas hormigas que utilizan caminos suboptimos, esta nueva variante también se probó sobre TSP.

2.3 Trabajos Relacionados con la Variante VRPTW

El problema VRPTW ha sido ampliamente estudiado por la comunidad científica debido a la importancia que tiene como un problema de aplicación, en esta sección se muestra el posicionamiento del algoritmo desarrollado en [Herrera, 2006] (denominado ACS-ARH) dentro de la comunidad científica.

Las Tablas 2.1 y 2.2 muestra una comparación del ACS-ARH contra los diez mejores métodos conocidos hasta el momento para VRPTW, donde se provee una columna para el promedio de vehículos usados o tiempo de viaje según corresponda por cada tipo de instancia, la columna final en cada tabla muestra la cuenta acumulada del conjunto total de instancias. Los métodos considerados son:

- Búsqueda Local Híbrida de [Bent, 2001],
- Genético Híbrido y Paralelo de [Berger, 2001],

- Heurístico determinista de Búsqueda Variable en el Vecindario de [Bräysy, 2001],
- Búsqueda Tabú Unificada de [Cordeau, 2001],
- Sistema de Colonia de Hormigas Multiobjetivo de [Gambardella, 1999],
- Algoritmo Genético de [Homberger, 1999],
- Búsqueda por Entornos Variables de [Pisinger, 2005],
- Búsqueda Tabú de [Rochat, 1995],
- Heurística Híbrida de [Rousseau, 2000],
- Búsqueda Tabú de [Taillard, 1997]

Los resultados de ambas tablas se encuentran ordenados por el valor de su cuenta acumulada.

Tabla 2.1 Promedio de vehículos en las soluciones obtenidas por el ACS-ARH y los diez mejores métodos conocidos para VRPTW.

Algoritmo	Comportamiento Promedio					Cuenta		
Algoritmo	R1	R2	C 1	C2	RC1	RC2	Acumulada	
[Bent, 2001]	11.92	2.73	10.00	3.00	11.50	3.25	405	
[Bräysy, 2001]	11.92	2.73	10.00	3.00	11.50	3.25	405	
[Pisinger, 2005]	11.92	2.73	10.00	3.00	11.50	3.25	405	
[Homberger, 1999]	11.92	2.73	10.00	3.00	11.63	3.25	406	
[Gambardella, 1999]	12.00	2.73	10.00	3.00	11.63	3.25	407	
[Cordeau, 2001]	12.08	2.73	10.00	3.00	11.50	3.25	407	
[Taillard, 1997]	12.17	2.82	10.00	3.00	11.50	3.38	410	
[Berger, 2001]	12.17	2.73	10.00	3.00	11.88	3.25	411	
[Rousseau, 2000]	12.08	3.00	10.00	3.00	11.63	3.38	412	
[Rochat, 1995]	12.25	2.91	10.00	3.00	11.88	3.38	415	
[Herrera, 2006]	12.58	3.00	10.00	3.00	12.13	3.38	422	

Tabla 2.2 Promedio de tiempo de viaje en las soluciones obtenidas por el ACS-ARH y los diez mejores métodos conocidos para VRPTW.

Algoritmo	Comportamiento Promedio					Cuenta	
Algoritmo	R1	R2	C1	C2	RC1	RC2	Acumulada
[Rousseau, 2000]	1210.21	941.08	828.38	589.86	1382.78	1105.22	56,953
[Rochat, 1995]	1208.50	961.72	828.38	589.86	1377.39	1119.59	57,231
[Pisinger, 2005]	1212.39	957.72	828.38	589.86	1385.78	1123.49	57,332
[Bent, 2001]	1211.09	954.27	838.38	589.86	1384.16	1124.46	57,364
[Herrera, 2006]	1221.85	954.62	828.66	594.12	1383.40	1128.77	57,471
[Taillard, 1997]	1209.35	980.27	828.38	589.86	1389.22	1117.44	57,523
[Gambardella, 1999]	1217.73	967.75	828.40	589.86	1382.42	1129.19	57,525
[Cordeau, 2001]	1210.14	969.57	828.38	589.86	1389.78	1134.52	57,556
[Bräysy, 2001]	1222.00	975.12	828.40	589.86	1390.00	1128.38	57,710
[Homberger, 1999]	1228.06	969.95	828.38	589.86	1392.57	1144.43	57,876
[Berger, 2001]	1251.40	1056.59	828.50	590.06	1414.86	1258.15	57,925

Como se puede observar, no se puede asegurar que exista un algoritmo dominante sobre todos los tipos de casos y sobre los dos objetivos del VRPTW (minimizar el número de vehículos y minimizar la distancia recorrida).

El algoritmo desarrollado en [Herrera, 2006], se posiciona en el lugar número once en cuanto a la cuenta acumulada del número de vehículos utilizados y en el quinto lugar con respecto al tiempo de viaje. Debido a lo anterior se puede concluir que dicho algoritmo cuenta con un buen desempeño, sin embargo, la diferencia de lugares entre las dos tablas sugiere el mejoramiento del algoritmo, con el fin de obtener un mejor desempeño tanto en el número de vehículos como en la distancia recorrida, haciendo énfasis en el primero.

Cabe mencionar que el Solucionador en la parte que corresponde a las necesidades de la empresa, resuelve diversas variantes de VRP (Rich VRP) por lo que debe ser manejado de manera estructurada para no complicar el entendimiento del algoritmo. Por esto último, se debe contemplar un análisis de trabajos relacionados con el modelado de las soluciones y las restricciones con que cuenta el problema.

En [Irnich, 2006] se presenta un nuevo modelado unificado y un marco de solución heurística para problemas de enrutado de vehículos con restricciones adicionales complejas. El trabajo esta enfocado en capacidades de modelado fuertes así como procedimientos de solución eficientes para ser usado en gran variedad de metaheurísticas.

Desde el punto de vista del modelado, el marco de trabajo cubre una variedad de tipos de VRP estándar con restricciones clásicas como; capacidad, distancia, tamaño de la ruta, ventanas de tiempo, restricciones de apareamiento y precedencia, además de "rich" VRPs no estándar. Primero, el marco de trabajo introduce dos técnicas genéricas para la exploración eficiente de vecindades de intercambio de arcos y nodos.

Por otra parte en [Funke, 2006] se provee una revisión de vecindades de búsqueda local clásicas y modernas para problemas de enrutado de vehículos y calendarización (VRSP). Intenta dar una clasificación y análisis de diferentes estructuras de vecindades. El análisis esta basado en una representación formal de las soluciones de los problemas VRSP dada por el modelo unificado de tour gigante.

El objetivo es alcanzar un óptimo local tan rápido como sea posible. El análisis muestra que las propiedades de las transformaciones utilizadas para obtener soluciones vecinas y las restricciones de los problemas VRSP influyen en la elección de una técnica de búsqueda apropiada.

2.4 Distributed Q-Learning (DQL)

Por ultimo en [Mariano, 2001] se presenta un nuevo algoritmo llamado DQL, el cual es muy similar al algoritmo Ant-Q de [Gambardella, 1995].

Las principales diferencias entre Ant-Q y DQL son: 1) DQL no usa ninguna heurística dependiente del dominio y consecuentemente no requiere parámetros adicionales, 2)

DQL actualiza los valores Q solamente una vez con la mejor solución encontrada por todos los agentes 3) DQL permite más exploración y promueve una mejor explotación.

En este algoritmo (Figura 2.3) todos los agentes tienen acceso a una copia temporal de las funciones de evaluación del par estado-acción (s, a). Cada vez que un agente tiene que tomar una decisión observa la copia de los valores Q, llamada Qc y decide con base en ella, para después actualizar la copia de los valores estado-acción (Qc).

El procedimiento es similar al utilizado por Ant-Q, solo que DQL realiza las actualizaciones sobre las copias de los valores Q, de esta manera los agentes actualizan y comparten sus valores comunes Qc y una vez que todos los agentes han encontrado una solución, esta copia es desechada y los valores originales Q son recompensados utilizando solo la mejor solución obtenida por el agente.

Todos los agentes interactúan sobre el mismo ambiente y tienen acceso a los mismos valores Q y Qc, estas copias son utilizadas como una guía para que los agentes puedan observar qué estados son más promisorios.

DQL permite una mayor exploración y una mejor explotación ya que sólo las mejores acciones son recompensadas.

El algoritmo DQL fue comparado contra Ant-Q y Q-Learning, resolviendo el problema TSP. Los resultados obtenidos por [Mariano, 2001] muestran que DQL tiene una rápida convergencia con respecto a los otros dos algoritmos, además no necesita la configuración de parámetros extras.

```
DQL ( )
Inicializa Q(s,a)arbitrariamente
Repeat (por n episodios)
Inicializa s, copia Q(s,a) a Qc(s,a)
Repeat (para cada paso del episodio)
Repeat (para m agentes)
Realizar la acción a, observar r, s'
Qc(s,a) ← Qc(s,a) + α[γmaxa, Qc(s',a')-Qc(s,a)]
s ← s';
Until s es terminal
Evaluar las m soluciones propuestas
Asignar la recompensa a la mejor solución
encontrada y actualizar los valores Q:
Q(s,a) ← Q(s,a) + α[r + γ maxa, Q(s',a')-Q(s,a)]
```

Figura 2.3 Algoritmo DQL

CAPÍTULO 3

PROPUESTA DE SOLUCIÓN

Este capítulo aborda los diferentes enfoques de solución aplicados al Ant Colony System (Sistema de Colonia de Hormigas), así como sus respectivos algoritmos, además de la solución propuesta en esta investigación.

3.1 Enfoques de Solución

Existen diferentes estrategias que pueden ser agregadas al algoritmo Ant Colony System, con el fin de incrementar su eficiencia en el problema a resolver, es esta caso, el Solucionador desarrollado en [Herrera, 2006] hace uso de; una búsqueda local, consistente en un operador que trabaja sobre una ruta (3-opt) y un operador que trabaja sobre dos rutas (cross-exchange); una lista de candidatos restringida y una función de selección del siguiente nodo a visitar por la hormiga.

Debido a lo anterior, analizamos cada uno de estos componentes con el fin de observar su aportación en el problema a abordar, además de experimentar con nuestra propuesta de solución.

3.2 Ant Colony System

La metodología de solución consiste en medir la contribución de cada una de las partes que conforman el ACS del Sistema de Transportación (Figura 1.1), por lo que como primer paso se describe el ACS utilizado.

Para la solución del problema VRPTW se utilizó el algoritmo (Figura 3.1) descrito por [Dorigo, 1996].

```
Ant Colony System ()
// Fase de Inicialización
Inicializar tabla de feromona
Asignar una ciudad inicial a cada una de las hormigas
// Fase de construcción de recorridos
For la ciudad 1 until n
   if no es la ciudad final
        For each hormiga elegir la siguiente ciudad
        de acuerdo a la regla pseudo-aleatoria
   else
        Regresar a las hormigas a la ciudad de inicio
        del recorrido
   Actualización local de feromona ()
// Fase de actualización global
Calcular la longitud de los recorridos de las hormigas
Actualización global de feromona ()
if condición de paro
   Imprimir solución
else
   Ir a la Fase de construcción
```

Figura 3.1 Algoritmo ACS para TSP

En la sección 2.2 se describió brevemente las tres principales diferencias entre este algoritmo (Figura 3.1) y su antecesor, a continuación se profundizará en estas diferencias.

3.2.1 Regla de Transición

La regla de transición también llamada regla proporcional pseudoaleatoria establece que sea k una hormiga situada en el nodo v_r , $q_0 \in [0,1]$ un parámetro de equilibrio entre los enfoques constructivos y q un valor aleatorio en [0,1], el siguiente nodo s se elige aleatoriamente mediante las siguientes expresiones:

$$\begin{aligned} \text{Si } q &\leq q_0 \\ s &= \underset{s \in \mathcal{N}_k(r)}{\text{arg max}} \{\tau_{rs} \eta_{rs}^{\beta}\} \quad \text{Si } s \in \mathcal{N}_k(r) \\ \text{Si no} \\ s &= f(p_{rs}^x) \quad \text{donde } f \text{ es una función de selección aleatoria} \\ p_{rs}^x &= \begin{cases} \frac{\tau_{rs} \eta_{rs}^{\beta}}{\sum\limits_{s \in \mathcal{N}_k(r)} \tau_{rs} \eta_{rs}^{\beta}} & \text{Si } s \in \mathcal{N}_k(r) \\ 0 & \text{en otro caso} \end{cases} \end{aligned}$$

donde β es un parámetro que determina la importancia relativa de la información heurística y $N_k(r)$ es el conjunto de nodos disponibles.

Cuando $q \le q_0$ se explota el conocimiento disponible, eligiendo la mejor opción con respecto a la información heurística y los rastros de feromona, si $q > q_0$ entonces se aplica una exploración controlada a través de una distribución de probabilidad.

La regla establece un equilibro entre la exploración de nuevas conexiones y la explotación de la información disponible en ese momento.

3.2.2 Regla de Actualización Global

Otra de las diferencias importantes de este algoritmo, es la realización de una actualización global de feromona fuera de línea aplicada solamente a la mejor

solución obtenida por la hormiga. Para llevar a cabo la actualización, primero se evaporan los rastros de feromona en todas las aristas utilizadas por la mejor hormiga y se añade un valor determinado por la efectividad de la solución encontrada. En cierto sentido esto es parecido a un esquema de aprendizaje reforzado [Barto, 1981]:

$$\tau_{rs} \leftarrow (1 - \rho)\tau_{rs} + \rho \Delta \tau_{rs}$$

donde $\rho \in [0,1]$ es la tasa de evaporación de la feromona.

El incremento en la actualización global ($\Delta \tau_{rs}$) es el inverso de la longitud de la solución global más corta generada por las hormigas.

3.2.3 Regla de Actualización Local

Las hormigas aplican una actualización en línea mientras escogen el siguiente nodo a visitar modificando los rastros de feromona aplicando la siguiente formula:

$$\tau_{rs} \leftarrow (1 - \rho)\tau_{rs} + \rho\tau_{0}$$

El rastro de feromona (τ_0) empleado es el inverso del producto de la longitud de la solución global más corta generada y el número de nodos visitados.

El efecto de la actualización local es hacer que la "deseabilidad" de los arcos cambie dinámicamente, esto es, cada vez que una hormiga utilice un arco, éste se vuelve ligeramente menos deseable.

3.3 Búsqueda Local

A pesar de lo sofisticadas y aparentemente adecuadas que pueden resultar algunas metaheurísticas constructivas como el ACS, [Johnson, 1995] demuestra la efectividad de alternar una heurística de búsqueda local a partir de la última o mejor solución producida, en vez de ejecutar iterativamente sólo el método constructivo.

Tal tipo de mecanismos forman una clase general de heurísticas aproximadas o subóptimas, basadas en el concepto de mejora iterativa mediante la exploración de vecindades.

Además [Funke, 2006] menciona que la importancia de la búsqueda local recae en el hecho de que es el componente clave para encontrar soluciones de mejora dentro de casi todos las metaheurísticas para VRPs.

La generación de una solución vecina se logra a través de un esquema que cambia un atributo o combina características de la solución actual (Figura 3.2). La mayoría de los métodos de mejora aplicados al VRP, utilizan intercambio de ejes. En la siguiente sección se describen los más usuales.

```
Búsqueda Local ( )

Crear solución factible s

Sea \kappa el esquema de vecindad

Repeat

Buscar en el vecindario, \kappa(s)

if se encuentra s' con f(s') < f(s) then

s \leftarrow s'

end if

until no se encuentren soluciones s' factibles con menor costo
```

Figura 3.2 Procedimiento de Búsqueda Local

3.3.1 Operadores para una sola ruta

2-opt. Diseñado por [Croes, 1958]. Como muestra la Figura 3.3, intercambia los arcos $arc_{i,i+1}$ y $arc_{j,j+1}$ por $arc_{i,j}$ y $arc_{i+1,j+1}$, logrando una inversión en el orden de la secuencia de $\{i,i+1,...,j,j+1\}$ por $\{i,j,...,i+1,j+1\}$.

El 2-opt fue diseñado originalmente para el TSP, pues complica los casos asimétricos debido al cambio de sentido; su complejidad es de $O(n^2)$.

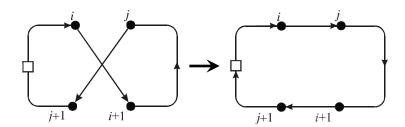


Figura 3.3 Esquema 2-opt

3-opt. Diseñado por [Bock, 1958]. Éste, a diferencia del anterior intercambia tres arcos, la Figura 3.4 bosqueja las 8 posibles alternativas en que las subsecuencias de nodos pueden ser reconectadas. El 3-opt fue concebido originalmente para el TSP; su complejidad es de $O(n^3)$.

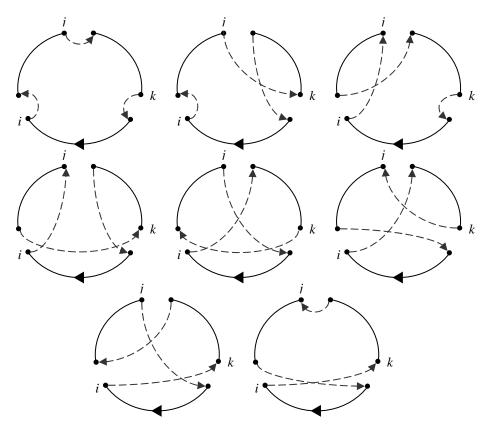


Figura 3.4 Esquema 3-opt

Or-opt. Diseñado por [Or, 1976]. El Or-opt permite reposicionar un arco específico de un lugar de la secuencia hacia otro, sin afectar el sentido del recorrido como se muestra en la Figura 3.5. Este operador fue aplicado originalmente para el TSP.

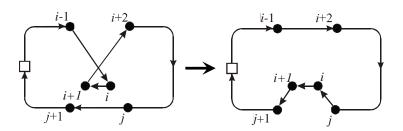


Figura 3.5 Esquema Or-opt

3.3.2 Operadores para dos rutas

2-opt*. Propuesto por [Potvin, 1995] interconecta dos rutas independientes, concatenando la primera sección de una con la parte posterior de la otra y viceversa (ver Figura 3.6).

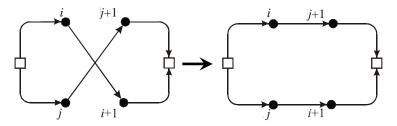


Figura 3.6 Esquema 2-opt*

El Operador de Relocalización creado por [Prosser, 1996] permite la reubicación de un nodo perteneciente a una ruta en otra (Figura 3.7).

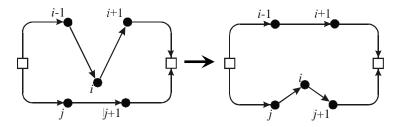


Figura 3.7 Esquema de Relocalización

El esquema Exchange descrito también en [Prosser, 1996] intercambia dos nodos, pertenecientes a diferentes rutas (ver Figura 3.8).

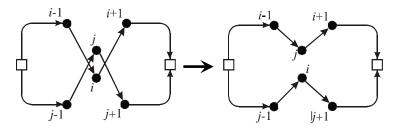


Figura 3.8 Esquema Exchange

El operador Cross-Exchange de [Taillard, 1997], posibilita el intercambio de subsegmentos entre dos rutas cualesquiera como se muestra en la Figura 3.9.

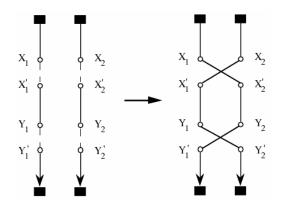


Figura 3.9 Esquema Cross-Exchange

El operador de Relocalización de Cadenas [Funke, 2006], consiste en remover un segmento (por ejemplo una cadena) de una ruta e insertarla en una ruta diferente. Es equivalente a aplicar el operador Or-opt a dos rutas. Si el tamaño de la cadena es limitado, entonces la vecindad Or-opt es cuadrática ($O(n^2)$).

Finalmente, [Thompson, 1993] propone un método basado en el concepto de transferencias de k ciclos que implica transferir simultáneamente k demandas de la ruta I^{j} a la ruta $I^{\delta(j)}$ para cada j y un entero fijo k.

El conjunto de rutas $\{I^r\}$, donde r=1,...,m, constituye una solución factible y δ es una permutación cíclica de un subconjunto de $\{1,...,m\}$. En particular cuando δ tiene una cardinalidad fija C, obtenemos una k transferencia C cíclica.

Debido a la complejidad de la búsqueda en la vecindad de transferencia cíclica, ésta es realizada heuristicamente (Figura 3.10).

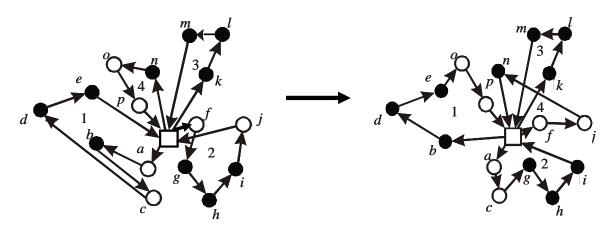


Figura 3.10 Operador de transferencia cíclica

3.4 Lista Restringida

En [Dorigo, 1996] se menciona que es una practica común el uso de una lista de candidatos cuando las instancias con las que se va a trabajar son grandes.

Una lista restringida es una estructura que contiene los nodos preferidos a visitar, en este caso los más cercanos, de acuerdo a un parámetro para definir la cercanía. La lista restringida se formó utilizando un procedimiento de agrupación jerárquico.

Dicho procedimiento consiste en formar un mínimo árbol de expansión completa (MST, Minimum Spanning Tree) que incluya a todos los clientes y a los centros de

embarque de la instancia, se obtiene la media (μ), desviación estándar (σ), costo mínimo y máximo asociados a los caminos incluidos en el MST.

El porcentaje de variabilidad (θ) de los costos asociados a cada camino perteneciente al MST se calcula mediante la siguiente expresión que normaliza σ .

$$\theta = \frac{\sigma}{2 \cdot \left(\arg \max_{arc_{rs} \in MST} \{tc_{rs}\} - \arg \min_{arc_{rs} \in MST} \{tc_{rs}\} \right)}$$

donde tc_{rs} es el costo de viaje del nodo r al nodo s.

En caso de que θ < 0.1, indica que el porcentaje de variabilidad alrededor de la media oscila en un 10% (valor sumamente bajo), por lo que la ubicación de los clientes en la instancia se aproxima a una distribución uniforme.

Por el contrario, un valor de $\theta \ge 0.1$ revela la posible existencia de regiones en el espacio con mayor densidad de clientes.

La definición de las regiones se realiza obedeciendo la regla de agrupación: Si $\theta \ge 0.1$ se prosigue con la formación de conglomerados mediante una agrupación jerárquica, de lo contrario, todos los clientes forman un solo conglomerado.

El valor inicial del umbral de aceptación es calculado mediante:

$$\omega = 2 \cdot \arg\min_{arc_{rs} \in MST} \{tc_{rs}\}$$

La Figura 3.11 muestra el proceso de agrupación jerárquica, donde h_i es un grupo cualquiera perteneciente al conjunto de conglomerados H y c_i es el nodo i, $c_i \in C$.

Una vez definida la pertenencia de cada cliente a un conglomerado, el valor de la información heurística es modificado con la siguiente regla de pertenencia:

Si
$$h_i \neq h_j \mid c_r \in h_i \land c_s \in h_j, h_i \in H, h_j \in H$$
,
$$\eta_{rs} = \eta_{rs} \cdot \frac{|H|}{|C|}$$

```
Agrupación Jerárquica () |H| = |C| \forall h_i \in H \text{ hacer } h_i = c_i \in C do \forall h_i, h_j \in H \mid i \neq j \quad \text{calcular la distancia de Mahalanobis con} dM(h_i, h_j) = \frac{d_{ij}}{N_i N_j} \text{, donde } d_{ij} = \sum_{\substack{c_m \in h_i \\ c_l \in h_{j_i}}} d(c_m, c_l) \text{, } N_i = |h_i| \text{ y } N_j = |h_j| \text{if } dM(h_i, h_j) < \omega \text{ then } h_i \leftarrow h_i \cup h_j \text{end if} \text{while haya cambios en } H \omega = \omega \cdot (\mathbf{I} + \theta) \text{while haya cambios en } H
```

Figura 3.11 Procedimiento de Agrupación Jerárquica.

3.5 Función de Selección

Una vez que se tiene la lista de candidatos del nodo k, el siguiente nodo a elegir, se obtiene de acuerdo a un umbral de distancia, esto quiere decir que se elige un nodo que se encuentre a una distancia máxima l. Puede suceder que existan varios nodos cercanos al nodo k, entonces, la elección se realiza de forma aleatoria entre los nodos más cercanos, en este trabajo, se utilizo una función de selección del siguiente nodo, la cual consiste en elegir aquel que sea el más cercano al nodo k,

siempre y cuando no viole restricciones del problema, tales como la capacidad de carga o las ventanas de tiempo.

De esta manera se asegura obtener una solución en las que los nodos que la conforman pertenezcan a una misma área.

3.6 Aprendizaje por Niveles

El algoritmo Distributed Q-Learning (DQL) es una mejora del algoritmo de aprendizaje reforzado Q-Learning, la principal similitud de DQL con el Ant Colony System es el hecho de que ambos utilizan una tabla de valores en la que se encuentra almacenada la experiencia obtenida.

En el caso de DQL es la tabla de valores Q la que se encarga de acumular la experiencia de los agentes, mientras que en el Ant Colony System es la tabla de feromona que almacena la información de las hormigas sobre que arcos son mejores en la construcción de la solución. Esta particularidad hace factible obtener los beneficios de la técnica de actualización de los valores Q de DQL aplicandola adecuadamente en el ACS.

Partiendo de todo lo anterior, se adaptó la estrategia de actualización de DQL al Ant Colony System, llamándola técnica de aprendizaje por niveles. Esta técnica posee dos niveles de conocimiento por parte del algoritmo.

El primer nivel de conocimiento equivale a los valores de la tabla de feromona originales que solo contienen información de las mejores soluciones obtenidas por las hormigas y que solo se modifican con la actualización global; mientras que el segundo equivale a la copia de la tabla, la cual contiene los valores locales de

feromona y sirve a las hormigas para guiarse en la búsqueda de mejores soluciones. Esta tabla es actualizada localmente por cada hormiga.

Esta estrategia permite acumular solamente la información de aquellas hormigas que obtuvieron la mejor solución en esa generación, evitando así recompensar con un mayor rastro de feromona a aquellos arcos que solo son buenos localmente.

Una vez aplicada esta estrategia el algoritmo ACS resultante es el siguiente:

```
Ant Colony System ( )
Inicializa estructuras
Hacer

Para cada hormiga iniciar solución
Hacer una copia de la tabla de feromona
Hacer

Para cada hormiga aplicar regla pseudo-
aleatoria para construir solución
Actualización local de feromona (copia)

Hasta ∀ hormiga: solución es completada
Actualización global de feromona (original)

Hasta condición de paro
```

Figura 3.12 Algoritmo ACS con Aprendizaje por Niveles

CAPÍTULO 4

EXPERIMENTACIONES

En esta sección se muestran los experimentos realizados a los algoritmos descritos en la sección anterior, además se describe el conjunto de instancias utilizadas para su evaluación.

4.1 Instancias de Prueba

Para medir la contribución de cada uno de los algoritmos utilizados aplicados al problema VRPTW, se utilizó el conjunto de instancias de Solomon [Dorronsoro, 2006].

Dicho conjunto de instancias consiste de 56 casos de prueba agrupados en 6 conjuntos llamados C1, C2, R1, R2, RC1, RC2, cada grupo contiene 9, 8, 12, 11, 8 y 8 casos respectivamente, de 100 nodos cada uno.

La nomenclatura de los grupos corresponde a las características de los casos que la conforman; el grupo C tiene clientes agrupados en un área, el conjunto R tiene clientes distribuidos uniformemente sobre un área cuadrada, el grupo RC tiene una combinación de clientes distribuidos uniformemente y agrupados en áreas.

Los conjuntos de tipo 1 tienen ventanas de tiempo reducidas y poca capacidad en los vehículos, mientras que los del tipo 2 tienen ventanas de tiempo amplias y mayor capacidad en los vehículos. Por lo tanto, las soluciones de los problemas de tipo 2 tienen pocas rutas y mas clientes visitados por ruta [Dorronsoro, 2006].

La experimentación se realizó bajo las siguientes condiciones: parámetros del ACS: $q_0=0.65\,,\;\beta=6\,,\;\rho=0.1\,,\;$ 15 generaciones de hormigas por colonia, y 100 hormigas por generación.

El algoritmo fue codificado en C# y se probó en una computadora con Procesador Xeon de doble núcleo 3.2GHz de velocidad, 3.87 Gb de RAM, bajo plataforma Windows Vista Business.

El número de hormigas se estableció en 100, debido a que [Gambardella, 1995] propone que se debe tener tantas hormigas como nodos tiene el problema, que en este caso constan de 100 nodos.

En cuanto al tiempo de ejecución, cada experimento tomó 30 minutos (1800 seg.) en el servidor anteriormente descrito.

4.2 Contribución Individual

Debido a que partimos del solucionador utilizado por [Herrera, 2006], como primer paso se analizó la contribución individual de cada uno de los algoritmos descritos en el Capítulo 3, esto con el fin de observar el comportamiento del ACS con cada uno de sus componentes.

En la Tabla 4.1 se reporta el promedio tanto de vehículos y de distancia utilizadas para satisfacer el conjunto de instancias de tipo C utilizando el Ant Colony System (ACS), además, éste con; una búsqueda local (ACS + BL), una lista restringida (ACS + LR), una función de selección del siguiente nodo (ACS + FS) y por ultimo, aprendizaje por niveles (ACS + AN).

La Tabla 4.2 reporta los resultados para las instancias de tipo R con los mismos algoritmos y, por último, la tabla 4.3 reporta los de las instancias de tipo RC.

Tabla 4.1 Resultados individuales para el conjunto de instancias de tipo C

Experimento	C1		C2	
Experimento	Vehículos	Distancia	Vehículos	Distancia
ACS	10	883.30	3	634.38
ACS + BL	10	829.77	3	595.01
ACS + LR	17.78	1894.17	10	1463.15
ACS + FS	10.00	882.99	3	636.32
ACS + AN	10	887.17	3	633.67

Tabla 4.2 Resultados individuales para el conjunto de instancias de tipo R

Experimento	R1		R2	
Lxperimento	Vehículos	Distancia	Vehículos	Distancia
ACS	13.58	1455.35	3.09	1221.16
ACS + BL	12.75	1271.85	3.09	980.20
ACS + LR	23	1902.76	9.27	1499.72
ACS + FS	13.42	1464.83	3	1237.24
ACS + AN	13.42	1437.93	3	1245.66

Tabla 4.3 Resultados individuales para el conjunto de instancias de tipo RC

Experimento	RO	RC1		C2
Experimento	Vehículos	Distancia	Vehículos	Distancia
ACS	13	1627.36	3.38	1452.36
ACS + BL	12.5	1441.39	3.38	1178.50
ACS + LR	21.75	2251.40	10.88	1972.77
ACS + FS	13.13	1629.56	3.38	1456.71
ACS + AN	13	1599.03	3.38	1456.16

Por ultimo, la Tabla 4.4 muestra la cuenta acumulada total de vehículos utilizados y distancia recorrida para todo el conjunto de instancias, para los algoritmos Ant Colony System (ACS), ACS más una búsqueda local (ACS + BL), ACS utilizando una lista restringida (ACS + LR), ACS más una función de selección del siguiente nodo a visitar (ACS + FS) y el ACS utilizando el enfoque de aprendizaje por niveles propuesto (ACS + AN).

Tabla 4.4 Cuenta acumulada de los resultados individuales

Experimento	Cuenta Acumulada		
	Vehículos	Distancia	
ACS	442	68559.44	
ACS + BL	428	59231.57	
ACS + LR	879	101876.14	
ACS + FS	440	68915.25	
ACS + AN	439	68452.79	

Como se puede observar, el uso de una lista restringida, no aporta ninguna mejora a los resultados, por el contrario, los aumenta casi en un 73% en promedio, con respecto al ACS original, el uso de la función de selección mejora la solución en .45%, mientras que la adición de la búsqueda local y el aprendizaje por niveles obtienen un mejor desempeño del ACS en un 8% y .5% respectivamente.

4.3 Contribución en pares

Debido a los resultados obtenidos anteriormente, el siguiente paso es observar el desempeño de los algoritmos aplicados en pares.

Los resultados de las Tablas 4.5, 4.6 y 4.7 se muestran exactamente como en las tablas anteriores (Instancias de tipo C, de tipo R y de tipo RC, respectivamente).

Las parejas de algoritmos a medir son; la función de selección con el aprendizaje por niveles (ACS + FS + AN), la función de selección con la lista restringida (ACS + FS + LR), la función de selección con la búsqueda local (ACS + FS + BL), la búsqueda local con el aprendizaje por niveles (ACS + BL + AN), la búsqueda local con la lista restringida (ACS + BL + LR) y por ultimo la lista restringida con el aprendizaje por niveles (ACS + LR + AN).

Tabla 4.5 Resultados en pares para el conjunto de instancias de tipo C

Experimento	C1		C2	
Lxperimento	Vehículos	Distancia	Vehículos	Distancia
ACS + FS + AN	10	881.63	3	631.51
ACS + FS + LR	10	884.31	3	634.96
ACS + FS + BL	10	829.94	3	596.83
ACS + BL + AN	10	829.94	3	596.19
ACS + BL + LR	18	1894.17	10	1463.14
ACS + LR + AN	17.77	1894.17	10	1463.14

Tabla 4.6 Resultados en pares para el conjunto de instancias de tipo R

Experimento	R	1	R2	
Experimento	Vehículos	Distancia	Vehículos	Distancia
ACS + FS + AN	13	1430.56	3.09	1220.03
ACS + FS + LR	13.58	1444.32	3	1241.31
ACS + FS + BL	12.83	1253.77	3.09	975.19
ACS + BL + AN	13	1267.89	3.09	988.00
ACS + BL + LR	23	1902.76	9.27	1499.72
ACS + LR + AN	23	1902.76	9.27	1499.72

Tabla 4.7 Resultados en pares para el conjunto de instancias de tipo RC

Experimento	RC	C1	RC2	
Experimento	Vehículos	Distancia	Vehículos	Distancia
ACS + FS + AN	13	1592.04	3.38	1415.02
ACS + FS + LR	13.13	1631.09	3.38	1457.12
ACS + FS + BL	12.5	1428.00	3.38	1165.57
ACS + BL + AN	12.88	1437.05	3.38	1185.40
ACS + BL + LR	21.75	2251.39	10.9	1972.76
ACS + LR + AN	21.75	2251.39	10.9	1972.76

La Tabla 4.8 muestra la cuenta acumulada total de vehículos utilizados y la distancia recorrida para todo el conjunto de instancias, para los algoritmos; Ant Colony System más la función de selección con el aprendizaje por niveles (ACS + FS + AN), la

función de selección con la lista restringida (ACS + FS + LR), la función de selección con la búsqueda local (ACS + FS + BL), la búsqueda local con el aprendizaje por niveles (ACS + BL + AN), la búsqueda local con la lista restringida (ACS + BL + LR) y por ultimo la lista restringida con el aprendizaje por niveles (ACS + LR + AN).

Tabla 4.8 Cuenta acumulada de los resultados en pares de los algoritmos

Experimento	Cuenta Acumulada		
Lxperimento	Vehículos	Distancia	
ACS + FS + AN	435	67630.35	
ACS + FS + LR	442	68730.30	
ACS + FS + BL	429	58764.91	
ACS + BL + AN	434	59301.22	
ACS + BL + LR	879	101876.14	
ACS + LR + AN	879	101876.14	

De los resultados anteriores podemos concluir que las mejores combinaciones que ayudan al ACS a obtener mejores soluciones son: a) la búsqueda local más la función de selección (2.94% mejor en vehículos y 14.28% en distancia con respecto al ACS sin ninguna estrategia), b) el aprendizaje por niveles con la búsqueda local (1.8% en vehículos y 13.5% en distancia) y c) la función de selección con el aprendizaje por niveles (1.58% en vehículos y 1.35% en distancia).

Además volvemos a comprobar que la lista restringida no contribuye a la obtención de mejores resultados, por lo que en lo sucesivo no será utilizada en combinación con las estrategias que mostraron un mejor desempeño.

Como último paso, se aplicaron simultáneamente las tres mejores estrategias, ejecutadas en cinco ocasiones para demostrar la consistencia del algoritmo, el cual esta conformado por; el ACS más la función de selección, el aprendizaje por niveles y la búsqueda local (ACS + FS + AN + BL) obteniéndose los resultados mostrados en las Tablas 4.9, 4.10, y 4.11 para los conjuntos de instancias C, R y RC, respectivamente.

Tabla 4.9 Resultados de las estrategias en conjunto para las instancias de tipo C

ACS + FS + AN + BL	C1		C2	
ACS + FS + AN + BL	Vehículos	Distancia	Vehículos	Distancia
Ejecución 1	10	830.07	3	599.61
Ejecución 2	10	829.40	3	598.65
Ejecución 3	10	829.93	3	599.48
Ejecución 4	10	829.91	3	596.04
Ejecución 5	10	829.66	3	598.51

Tabla 4.10 Resultados de las estrategias en conjunto para las instancias de tipo R

ACS + FS + AN + BL	R	R1 R2		2
ACS + FS + AN + BL	Vehículos	Distancia	Vehículos	Distancia
Ejecución 1	12.75	1260.02	3	987.37
Ejecución 2	12.66	1255.74	3	988.66
Ejecución 3	12.58	1264.01	3.09	972.22
Ejecución 4	12.66	1267.03	3	987.66
Ejecución 5	12.58	1255.72	3	993.83

Tabla 4.11 Resultados de las estrategias en conjunto para las instancias de tipo RC

ACS + FS + AN + BL	RC1		RC2	
ACS + FS + AN + BL	Vehículos	Distancia	Vehículos	Distancia
Ejecución 1	12.12	1437.16	3.37	1163.70
Ejecución 2	12.12	1466.81	3.37	1163.94
Ejecución 3	12.25	1423.72	3.37	1168.21
Ejecución 4	12	1444.08	3.37	1167.59
Ejecución 5	12.25	1437.53	3.37	1172.01

Por último, en la Tabla 4.12 se muestra la cuenta acumulada de vehículos y distancia utilizada de todas las instancias en cada una de las ejecuciones y el promedio final de estas ejecuciones.

Tabla 4.12 Cuenta acumulada de los resultados de las estrategias en conjunto

ACS + FS + AN + BL	Cuenta Acumulada		
ACS + FS + AN + BL	Vehículos	Distancia	
Ejecución 1	424	59055.83	
Ejecución 2	423	59243.99	
Ejecución 3	424	58863.12	
Ejecución 4	422	59199.57	
Ejecución 5	423	59132.18	
Promedio Final	423.2	59098.94	

El promedio de vehículos obtenidos por las mejores estrategias en cuanto al número de vehículos fue 423.2 y la distancia fue 59098.94, mientras que el solucionador desarrollado por [Herrera, 2006] cuenta con un desempeño promedio de 425.7 vehículos y 58,993.4 en distancia, obteniendo en este trabajo un 0.58% de mejora en la solución con respecto al número de vehículos y un 0.17% por debajo del desempeño en cuanto a la distancia.

Debido a que el problema es multiobjetivo, cuando disminuye el número de vehículos, la distancia aumenta y cuando disminuye la distancia, el número de vehículos se incrementa, por lo tanto, se debe tener un equilibro en la solución de tal manera que ésta utilice pocos vehículos y al mismo tiempo recorra la menor distancia posible.

CAPÍTULO 5

CONCLUSIONES

En esta sección se describen las conclusiones, aportaciones y trabajos futuros del trabajo de investigación.

5.1 Conclusiones

Como se observó en la sección de Experimentación, la utilización de la estrategia de aprendizaje por niveles en combinación con la búsqueda local, permiten al ACS encontrar mejores resultados al explorar más espacio de solución y al explotar de manera más eficiente el aprendizaje adquirido por las hormigas en el pasado.

El uso de esta estrategia permite obtener una mejora en los resultados en la misma cantidad de tiempo de ejecución gracias a la rápida convergencia de la estrategia.

Además, las pruebas muestran que el uso de una lista restringida de candidatos no aporta beneficios al ACS.

5.2 Aportaciones

La principal aportación de este trabajo de investigación, fue la incorporación de la estrategia de actualización global de los rastros de feromona utilizando solamente la mejor solución de la hormiga, haciendo una copia de esta tabla para ser utilizada localmente por las hormigas en la construcción de sus soluciones, esta estrategia fue nombrada aprendizaje por niveles y de acuerdo a las pruebas realizadas, su utilización ayuda a mejorar el desempeño del ACS.

Otra aportación, fue la identificación de la lista de candidatos como una estrategia de poca eficiencia.

5.3 Trabajos Futuros

Como trabajos futuros se sugiere probar esta estrategia en otros problemas de optimización combinatoria con el fin de estudiar su comportamiento, así como buscar otra estrategia de actualización de la feromona.

ANEXO

EXPERIMENTACIONES POR INSTANCIAS

En este anexo se muestran los resultados de todas las experimentaciones realizadas al conjunto de algoritmos.

Resultados del ACS para cada una de las instancias

C	C1	C2		R1			R2		R	C1	R	C2
Instancia	V D	Instancia V [D Insta	ancia V	D	Instancia \	V D		Instancia '	V D	Instancia	V D
C101.txt	10 828.94	C201.txt 3.5	591.56 R10	1.txt 20	1970.35	R201.txt	4 16	673.13	RC101.txt	16 1943.66	RC201.txt	4 1864.25
C102.txt	10 873.37	C202.txt 3 6	696.44 R10	2.txt 18	1767.51	R202.txt	4 13	381.65	RC102.txt	14 1778.63	RC202.txt	4 1528.29
C103.txt	10 974.77	C203.txt 3 6	677.28 R10	3.txt 15	1580.45	R203.txt	3 12	271.42	RC103.txt	12 1537.60	RC203.txt	3 1404.90
C104.txt	10 975.42	C204.txt 3 7	715.19 R10	4.txt 11	1247.34	R204.txt	3 9	998.36	RC104.txt	11 1360.33	RC204.txt	3 1011.79
C105.txt	10 828.94	C205.txt 3.5	589.89 R10	5.txt 15	1671.74	R205.txt	3 13	345.75	RC105.txt	15 1903.27	RC205.txt	4 1814.08
C106.txt	10 871.25	C206.txt 3.5	590.74 R10	6.txt 14	1523.62	R206.txt	3 12	201.08	RC106.txt	13 1654.91	RC206.txt	3 1519.37
C107.txt	10 858.82	C207.txt 3 6	607.02 R10	7.txt 12	1320.57	R207.txt	3 10	072.80	RC107.txt	12 1478.81	RC207.txt	3 1367.10
C108.txt	10 855.12	C208.txt 3 6	606.91 R10	8.txt 10	1171.92	R208.txt	2 9	944.33	RC108.txt	11 1361.72	RC208.txt	3 1109.14
C109.txt	10 883.05		R10	9.txt 13	1388.17	R209.txt	3 12	204.30				
			R11	0.txt 12	1322.41	R210.txt	3 12	283.14				
			R11	1.txt 12	1342.66	R211.txt	3 10	056.79				
			R11	2.txt 11	1157.45							
Promedio	10 883.30	3 6	634.38	13.58	1455.35		3.09 12	221.16		13 1627.36		3.38 1452.36

Resultados del ACS más la búsqueda local

C1		C2		R1			R2			RC1			RC2	
Instancia V [D Instancia	V D	Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D
C101.txt 10 82	8.9 C201.txt	3 591.556	R101.txt	19	1705.123	R201.txt	4	1316.484	RC101.txt	15	1714.943	RC201.txt	4	1517.465
C102.txt 10 82	8.9 C202.txt	3 591.557	R102.txt	18	1491.054	R202.txt	4	1135.747	RC102.txt	14	1515.352	RC202.txt	4	1208.858
C103.txt 10 82	8.9 C203.txt	3 623.401	R103.txt	14	1358.55	R203.txt	3	1015.015	RC103.txt	12	1355.174	RC203.txt	3	1168.9
C104.txt 10 83	4.1 C204.txt	3 619.041	R104.txt	11	1083.95	R204.txt	3	783.5117	RC104.txt	11	1205.783	RC204.txt	3	844.804
C105.txt 10 82	8.9 C205.txt	3 588.876	R105.txt	15	1408.85	R205.txt	3	1094.655	RC105.txt	15	1612.705	RC205.txt	4 ′	1416.787
C106.txt 10 82	8.9 C206.txt	3 588.493	R106.txt	13	1318.508	R206.txt	3	975.424	RC106.txt	13	1429.525	RC206.txt	3	1253.91
C107.txt 10 82	8.9 C207.txt	3 588.286	R107.txt	11	1173.395	R207.txt	3	862.4094	RC107.txt	12	1312.583	RC207.txt	3 ′	1195.935
C108.txt 10 82	8.9 C208.txt	3 588.493	R108.txt	10	1123.222	R208.txt	2	846.0449	RC108.txt	11	1204.448	RC208.txt	3 8	364.7134
C109.txt 10 82	8.9		R109.txt	12	1212.926	R209.txt	3	983.1289						
			R110.txt	11	1220.954	R210.txt	3	997.403						
			R111.txt	11	1214.346	R211.txt	3	821.8763						
			R112.txt	10	1046.776									
Promedio 10 82	9.5	3 597.463		12.92	1279.80		3.09	984.70		12.88	1418.81		3.38	1183.92

Resultados del ACS más la lista restringida

Promedio	17 70	1894.17	T	10	1463.15	R112.txt	14 23	1365 1902.76	1	9.27	1499.72	1	22	2251.40	1	10 00	1972.77
						R111.txt	19	1691	R211.txt	5	1269						
						R110.txt	18	1738	R210.txt	9	1483						
C109.txt	14	1789				R109.txt	19	1750	R209.txt	8	1468						
C108.txt	17	2103	C208.txt	6	1145	R108.txt	16	1505	R208.txt	5	1104	RC108.txt	15	1793	RC208.txt	5	1395
C107.txt	18	2132	C207.txt	8	1293	R107.txt	21	1819	R207.txt	9	1430	RC107.txt	18	1952	RC207.txt	10	1981
C106.txt	19	1913	C206.txt	8	1268	R106.txt	28	2169	R206.txt	8	1513	RC106.txt	20	2119	RC206.txt	9	1821
C105.txt	20	1888	C205.txt	9	1485	R105.txt	27	2239	R205.txt	8	1519	RC105.txt	28	2813	RC205.txt	15	2567
C104.txt	15	1703	C204.txt	9	1447	R104.txt	18	1519	R204.txt	10	1381	RC104.txt	16	1755	RC204.txt	7	1361
C103.txt	17	1657	C203.txt	11	1584	R103.txt	25	1972	R203.txt	11	1533	RC103.txt	23	2221	RC203.txt	13	2074
C102.txt	19	1992	C202.txt	14	1603	R102.txt	34	2443	R202.txt	14	1813	RC102.txt	27	2647	RC202.txt	13	2114
C101.txt	21	1871	C201.txt	15	1880	R101.txt	37	2623	R201.txt	15	1985	RC101.txt	27	2711	RC201.txt	15	2468
Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D
	C1			C2			R1			R2		F	RC1			RC2	

Resultados del ACS más la función de selección

(C1		C	2			R1			R2		F	RC1		RC	2	
Instancia	V	D	Instancia	٧	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D
C101.txt	10	828.94	C201.txt	3	591.56	R101.txt	20	1934.15	R201.txt	4	1581.16	RC101.txt	16	1933.04	RC201.txt	4	1853.92
C102.txt	10	877.08	C202.txt	3	681.43	R102.txt	18	1759.51	R202.txt	3	1572.07	RC102.txt	14	1775.23	RC202.txt	4	1532.12
C103.txt	10	974.85	C203.txt	3	701.65	R103.txt	15	1518.76	R203.txt	3	1247.18	RC103.txt	12	1531.39	RC203.txt	3	1428.68
C104.txt	10	971.08	C204.txt	3	721.82	R104.txt	11	1225.05	R204.txt	3	1003.67	RC104.txt	11	1370.95	RC204.txt	3	1010.81
C105.txt	10	828.94	C205.txt	3	589.89	R105.txt	15	1656.54	R205.txt	3	1362.86	RC105.txt	16	1907.95	RC205.txt	4	1826.49
C106.txt	10	866.25	C206.txt	3	591.04	R106.txt	13	1625.99	R206.txt	3	1236.71	RC106.txt	13	1647.96	RC206.txt	3	1467.42
C107.txt	10	858.82	C207.txt	3	607.02	R107.txt	12	1343.2	R207.txt	3	1080.12	RC107.txt	12	1502.26	RC207.txt	3	1419.52
C108.txt	10	860.68	C208.txt	3	606.12	R108.txt	10	1168.27	R208.txt	2	987.054	RC108.txt	11	1367.67	RC208.txt	3	1114.73
C109.txt	10	880.32				R109.txt	12	1533.25	R209.txt	3	1216.42						
						R110.txt	12	1314.21	R210.txt	3	1273.8						
						R111.txt	12	1339.11	R211.txt	3	1048.61						
						R112.txt	11	1159.91									
Promedio	10	882.99		3	636.32		13.42	1464.83		3	1237.24		13	1629.56		3.38	1456.71

Resultados del ACS más el aprendizaje por niveles

C1	1	(C2		R1		I	R2	RC1		I	RC2
Instancia V	/ D	Instancia '	V D	Instancia	V	D	Instancia	V D	Instancia V	D	Instancia	V D
C101.txt 1	0 828.9369	C201.txt	3 591.5566	R101.txt	20	1914.024	R201.txt	4 1617.706	RC101.txt 16	1853.417	RC201.txt	4 1825.941
C102.txt 1	0 904.2748	C202.txt	3 690.4775	R102.txt	18	1785.225	R202.txt	3 1607.571	RC102.txt 14	1696.434	RC202.txt	4 1518.252
C103.txt 1	0 971.4023	C203.txt	3 677.278	R103.txt	14	1560.219	R203.txt	3 1261.804	RC103.txt 12	1528.968	RC203.txt	3 1422.808
C104.txt 1	0 983.6702	C204.txt	3 693.9666	R104.txt	11	1209.534	R204.txt	3 1030.581	RC104.txt 11	1334.064	RC204.txt	3 1061.155
C105.txt 1	0 828.9369	C205.txt	3 589.8885	R105.txt	15	1631.028	R205.txt	3 1313.282	RC105.txt 15	1902.868	RC205.txt	4 1745.845
C106.txt 1	0 865.0555	C206.txt	3 610.7199	R106.txt	14	1523.47	R206.txt	3 1253.367	RC106.txt 13	1628.836	RC206.txt	3 1489.142
C107.txt 1	0 855.0655	C207.txt	3 605.8681	R107.txt	12	1283.558	R207.txt	3 1083.811	RC107.txt 12	1514.123	RC207.txt	3 1479.111
C108.txt 1	0 862.7958	C208.txt	3 609.5864	R108.txt	10	1159.161	R208.txt	2 943.7944	RC108.txt 11	1333.557	RC208.txt	3 1107.057
C109.txt 1	0 884.3799			R109.txt	12	1455.376	R209.txt	3 1239.469				
				R110.txt		1272.818		3 1300.557				
				R111.txt			R211.txt	3 1050.264				
F				R112.txt		1145.065	, ,					
Promedio 1	0 887.17		3 633.67		13.42	1437.93		3 1245.66	13	1599.03		3.38 1456.16

Resultados del ACS mas la función de selección y el aprendizaje por niveles

	C1		(C2			R1			R2		F	RC1			RC2	
Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D
C101.txt	10	828.937	C201.txt	3	591.556	R101.txt	19	1676.98	R201.txt	4	1295.24	RC101.txt	15	1784.93	RC201.txt	4	1481.46
C102.txt	10	828.936	C202.txt	3	607.95	R102.txt	17	1521.16	R202.txt	4	1120.21	RC102.txt	13	1594.31	RC202.txt	4	1249.27
C103.txt	10	828.065	C203.txt	3	610.704	R103.txt	14	1287.78	R203.txt	3	991.358	RC103.txt	12	1342.54	RC203.txt	3	1116.26
C104.txt	10	834.718	C204.txt	3	610.957	R104.txt	11	1053.49	R204.txt	3	794.558	RC104.txt	11	1180.44	RC204.txt	3	839.24
C105.txt	10	828.937	C205.txt	3	588.876	R105.txt	14	1464.1	R205.txt	3	1079.18	RC105.txt	15	1612.8	RC205.txt	4	1370.5
C106.txt	10	828.936	C206.txt	3	588.876	R106.txt	13	1280.55	R206.txt	3	982.869	RC106.txt	12	1514.94	RC206.txt	3	1264.41
C107.txt	10	828.937	C207.txt	3	588.287	R107.txt	11	1206.63	R207.txt	3	844.11	RC107.txt	11	1363.3	RC207.txt	3	1120.37
C108.txt	10	828.937	C208.txt	3	588.707	R108.txt	10	1024.73	R208.txt	2	787.313	RC108.txt	11	1186.22	RC208.txt	3	918.07
C109.txt	10	828.936				R109.txt	12	1230.19	R209.txt	3	977.377						
						R110.txt	11	1143.91	R210.txt	3	1002.13						
						R111.txt	11	1136.47	R211.txt	3	820.621						
						R112.txt	10	1074.03									
Promedio	10	829.482		3	596.989		12.75	1258.33		3.09	972.27		13	1447.44		3.375	1169.95

Resultados del ACS mas la función de selección y la lista restringida

	C1			C2			R1		İ	R2		F	RC1			RC2	
Instancia	V	D	Instancia	٧	D	Instancia	V	D	Instancia	٧	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D
C101.txt	10	828.937	C201.txt	3	591.557	R101.txt	20	1899.37	R201.txt	4	1659.29	RC101.txt	16	1978.62	RC201.txt	4	1822.97
C102.txt	10	872.259	C202.txt	3	688.461	R102.txt	18	1757.4	R202.txt	3	1590.87	RC102.txt	14	1791.38	RC202.txt	4	1528.49
C103.txt	10	972.774	C203.txt	3	698.12	R103.txt	14	1611.08	R203.txt	3	1242.75	RC103.txt	12	1562.41	RC203.txt	3	1473.94
C104.txt	10	976.24	C204.txt	3	708.144	R104.txt	11	1236.83	R204.txt	3	990.107	RC104.txt	11	1366.77	RC204.txt	3	1036.15
C105.txt	10	828.937	C205.txt	3	589.889	R105.txt	15	1635.05	R205.txt	3	1341.3	RC105.txt	16	1908.34	RC205.txt	4	1738.18
C106.txt	10	878.362	C206.txt	3	590.737	R106.txt	14	1552.52	R206.txt	3	1226.85	RC106.txt	13	1571.77	RC206.txt	3	1543.08
C107.txt	10	858.82	C207.txt	3	605.868	R107.txt	12	1322.05	R207.txt	3	1080.19	RC107.txt	12	1523.98	RC207.txt	3	1414.51
C108.txt	10	856.51	C208.txt	3	606.889	R108.txt	11	1158.13	R208.txt	2	986.014	RC108.txt	11	1345.47	RC208.txt	3	1099.63
C109.txt	10	885.938				R109.txt	13	1378.09	R209.txt	3	1230.79						
						R110.txt	12	1288.65	R210.txt	3	1236.26						
						R111.txt	12	1335.93	R211.txt	3	1069.97						
						R112.txt	11	1156.71									
Promedio	10	884.308		3	634.958		13.58	1444.32		3	1241.31		13	1631.09		3.375	1457.12

Resultados del ACS más la búsqueda local con la función de selección

	C1			C2			R1			R2		R	C1			RC2	
Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D
C101.txt	10	828.94	C201.txt	3	591.56	R101.txt	19	1684.55	R201.txt	4	1303.23	RC101.txt	15	1713.07	RC201.txt	4	1474.44
C102.txt	10	828.94	C202.txt	3	595.12	R102.txt	17	1535.97	R202.txt	4	1130.50	RC102.txt	14	1498.20	RC202.txt	4	1207.42
C103.txt	10	830.15	C203.txt	3	616.97	R103.txt	14	1292.84	R203.txt	3	1002.26	RC103.txt	11	1326.99	RC203.txt	3	1127.82
C104.txt	10	836.75	C204.txt	3	616.48	R104.txt	11	1049.55	R204.txt	3	777.67	RC104.txt	10	1248.63	RC204.txt	3	833.74
C105.txt	10	828.94	C205.txt	3	588.88	R105.txt	14	1425.74	R205.txt	3	1066.04	RC105.txt	15	1652.92	RC205.txt	4	1365.83
C106.txt	10	828.94	C206.txt	3	588.49	R106.txt	13	1309.47	R206.txt	3	971.69	RC106.txt	12	1516.35	RC206.txt	3	1272.19
C107.txt	10	828.94	C207.txt	3	588.29	R107.txt	11	1151.82	R207.txt	3	847.03	RC107.txt	12	1277.71	RC207.txt	3	1148.60
C108.txt	10	828.94	C208.txt	3	588.88	R108.txt	10	1051.65	R208.txt	2	788.83	RC108.txt	11	1190.13	RC208.txt	3	894.53
C109.txt	10	828.94				R109.txt	12	1208.29	R209.txt	3	981.06						
						R110.txt	12	1123.78	R210.txt	3	1015.93						
						R111.txt	11	1142.07	R211.txt	3	842.81						
		•	•			R112.txt	10	1069.52									
Promedio	10	829.939		3	596.832		12.83	1253.77		3.09	975.185		13	1428		3.375	1165.57

Resultados del ACS más la búsqueda local y el aprendizaje por niveles

C1		С	2		R1			R2		F	RC1			RC2	
Instancia V	D	Instancia \	V D	Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	٧	D	Instancia	V	D
C101.txt 10 82	28.937	C201.txt	3 591.556	R101.txt	20	1676.99	R201.txt	4	1316.55	RC101.txt	15	1757.5	RC201.txt	4	1549.91
C102.txt 10 82	28.937	C202.txt	3 591.557	R102.txt	18	1489.05	R202.txt	3	1389.44	RC102.txt	13	1592.05	RC202.txt	4	1232.24
C103.txt 10 82	28.937	C203.txt	3 609.017	R103.txt	14	1324.63	R203.txt	3	995.277	RC103.txt	12	1346.77	RC203.txt	3	1138.23
C104.txt 10 83	30.329	C204.txt	3 614.283	R104.txt	11	1083.8	R204.txt	3	789.949	RC104.txt	11	1210.08	RC204.txt	3	841.033
C105.txt 10 82	28.937	C205.txt	3 588.876	R105.txt	15	1409.25	R205.txt	3	1107.48	RC105.txt	15	1648.15	RC205.txt	4	1366.91
C106.txt 10 82	28.937	C206.txt	3 588.493	R106.txt	13	1320.12	R206.txt	3	983.451	RC106.txt	12	1508.39	RC206.txt	3	1321.51
C107.txt 10 82	28.937	C207.txt	3 588.493	R107.txt	11	1156.18	R207.txt	3	856.087	RC107.txt	11	1338.14	RC207.txt	3	1152.41
C108.txt 10 82	28.936	C208.txt	3 588.876	R108.txt	10	1124.46	R208.txt	2	831.434	RC108.txt	11	1202.17	RC208.txt	3	893.782
C109.txt 10 82	28.936			R109.txt	12	1231.3	R209.txt	3	958.056						
				R110.txt	11	1254.92	R210.txt	3	1004.03						
				R111.txt	11	1208.31	R211.txt	3	840.795						
				R112.txt	10	1131.86									
Promedio 10 82	29.091		3 595.144		13	1284.24		3	1006.6		13	1450.4		3.375	1187

Resultados del ACS más la búsqueda local y la lista restringida

(C1		C2			R1			R2		R	C1			RC2	
Instancia	V	D Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D
C101.txt	21	1871 C201.txt	15	1880	R101.txt	37	2623	R201.txt	15	1985	RC101.txt	27	2711	RC201.txt	15	2468
C102.txt	19	1992 C202.txt	14	1603	R102.txt	34	2443	R202.txt	14	1813	RC102.txt	27	2647	RC202.txt	13	2114
C103.txt	17	1657 C203.txt	11	1584	R103.txt	25	1972	R203.txt	11	1533	RC103.txt	23	2221	RC203.txt	13	2074
C104.txt	15	1703 C204.txt	9	1447	R104.txt	18	1519	R204.txt	10	1381	RC104.txt	16	1755	RC204.txt	7	1361
C105.txt	20	1888 C205.txt	9	1485	R105.txt	27	2239	R205.txt	8	1519	RC105.txt	28	2813	RC205.txt	15	2567
C106.txt	19	1913 C206.txt	8	1268	R106.txt	28	2169	R206.txt	8	1513	RC106.txt	20	2119	RC206.txt	9	1821
C107.txt	18	2132 C207.txt	8	1293	R107.txt	21	1819	R207.txt	9	1430	RC107.txt	18	1952	RC207.txt	10	1981
C108.txt	17	2103 C208.txt	6	1145	R108.txt	16	1505	R208.txt	5	1104	RC108.txt	15	1793	RC208.txt	5	1395
C109.txt	14	1789			R109.txt	19	1750	R209.txt	8	1468						
					R110.txt	18	1738	R210.txt	9	1483						
					R111.txt	19	1691	R211.txt	5	1269						
					R112.txt	14	1365									
Promedio	17.78	1894	10 1	463.15		23	1902.76		9.27	1499.72		22	2251.4		10.88 1	972.77

Resultados del ACS más la lista restringida y el aprendizaje por niveles

C	21			C2			R1			R2			RC1		R	C2	
Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D
C101.txt	21	1870.69	C201.txt	15	1880.47	R101.txt	37	2623.25	R201.txt	15	1984.96	RC101.txt	27	2711.30	RC201.txt	15 2	2468.25
C102.txt	19	1992.46	C202.txt	14	1603.09	R102.txt	34	2442.78	R202.txt	14	1812.99	RC102.txt	27	2647.10	RC202.txt	13 2	2114.34
C103.txt	17	1656.80	C203.txt	11	1583.70	R103.txt	25	1972.04	R203.txt	11	1532.72	RC103.txt	23	2220.76	RC203.txt	13 2	2073.99
C104.txt	15	1702.63	C204.txt	9.00	1446.73	R104.txt	18	1519.35	R204.txt	10	1381.01	RC104.txt	16	1754.61	RC204.txt	7 1	1361.20
C105.txt	20	1888.39	C205.txt	9.00	1485.10	R105.txt	27	2238.60	R205.txt	8	1519.37	RC105.txt	28	2812.90	RC205.txt	15 2	2567.28
C106.txt	19	1913.09	C206.txt	8.00	1267.89	R106.txt	28	2168.74	R206.txt	8	1513.05	RC106.txt	20	2119.22	RC206.txt	9 1	1820.95
C107.txt	18	2131.54	C207.txt	8.00	1292.97	R107.txt	21	1818.55	R207.txt	9	1429.51	RC107.txt	18	1952.33	RC207.txt	10 1	1981.10
C108.txt	17	2103.41	C208.txt	6.00	1145.23	R108.txt	16	1505.37	R208.txt	5	1104.36	RC108.txt	15	1792.98	RC208.txt	5 1	1395.02
C109.txt	14	1788.55				R109.txt	19	1749.91	R209.txt	8	1467.58						
						R110.txt	18	1738.35	R210.txt	9	1482.74						
						R111.txt	19	1691.28	R211.txt	5	1268.65						
						R112.txt	14	1365							_		
Promedio	18	1894	_ _	10	1463.15		23	1902.76		9.3	1499.72		21.8	2251.4	- -	11 1	1972.77

Resultado 1 del ACS utilizando la función de selección, aprendizaje por niveles y búsqueda local

	C1			C2			R1		F	R2	F	RC1			RC2	
Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D	Instancia	V D	Instancia	V	D	Instancia	V	D
C101.txt	10	828.937	C201.txt	3	591.557	R101.txt	19	1685.47	R201.txt	4 1298.45	RC101.txt	15	1676.28	RC201.txt	4	1486.59
C102.txt	10	828.937	C202.txt	3	613.01	R102.txt	17	1538.98	R202.txt	3 1299.63	RC102.txt	13	1541.37	RC202.txt	4	1220.59
C103.txt	10	834.472	C203.txt	3	614.023	R103.txt	14	1255.32	R203.txt	3 985.147	RC103.txt	11	1384.14	RC203.txt	3	1100.13
C104.txt	10	833.644	C204.txt	3	617.665	R104.txt	10	1178.41	R204.txt	3 786.16	RC104.txt	10	1230.58	RC204.txt	3	842.286
C105.txt	10	828.937	C205.txt	3	588.876	R105.txt	15	1397.87	R205.txt	3 1096.31	RC105.txt	14	1623.09	RC205.txt	4	1356.77
C106.txt	10	828.937	C206.txt	3	588.876	R106.txt	13	1274.5	R206.txt	3 968.668	RC106.txt	12	1469.2	RC206.txt	3	1251.5
C107.txt	10	828.937	C207.txt	3	593.974	R107.txt	11	1150.94	R207.txt	3 830.479	RC107.txt	11	1414.28	RC207.txt	3	1152.69
C108.txt	10	828.937	C208.txt	3	588.876	R108.txt	10	1021.2	R208.txt	2 774.965	RC108.txt	11	1158.33	RC208.txt	3	899.074
C109.txt	10	828.937				R109.txt	12	1220.32	R209.txt	3 989.137						
						R110.txt	11	1178.07	R210.txt	3 999.755						
						R111.txt	11	1164.13	R211.txt	3 832.365						
						R112.txt	10	1055.13								
Promedio	10	830.075		3	599.607		12.75	1260.03		3 987.37		12	1437.16		3.375	1163.7

Resultado 2 del ACS utilizando la función de selección, aprendizaje por niveles y búsqueda local

C1		(C2			R1			R2		F	RC1			RC2	
Instancia V	D	Instancia	٧	D	Instancia	V	D	Instancia	٧	D	Instancia	٧	D	Instancia	V	D
C101.txt 10	828.937	C201.txt	3	591.557	R101.txt	19	1683.1	R201.txt	4	1295.17	RC101.txt	15	1740.78	RC201.txt	4	1492.95
C102.txt 10	828.937	C202.txt	3	613.01	R102.txt	17	1503.53	R202.txt	3	1266.67	RC102.txt	13	1606.14	RC202.txt	4	1185.34
C103.txt 10	829.293	C203.txt	3	624.22	R103.txt	14	1251.32	R203.txt	3	1003.12	RC103.txt	11	1357.49	RC203.txt	3	1121.58
C104.txt 10	832.773	C204.txt	3	605.484	R104.txt	10	1101.78	R204.txt	3	784.416	RC104.txt	10	1256.12	RC204.txt	3	853.663
C105.txt 10	828.937	C205.txt	3	588.876	R105.txt	14	1513.18	R205.txt	3	1087.56	RC105.txt	14	1711.98	RC205.txt	4	1357.38
C106.txt 10	828.937	C206.txt	3	588.876	R106.txt	13	1294.33	R206.txt	3	969.987	RC106.txt	12	1462.95	RC206.txt	3	1246.14
C107.txt 10	828.937	C207.txt	3	588.67	R107.txt	11	1134.55	R207.txt	3	855.152	RC107.txt	11	1434.86	RC207.txt	3	1156.45
C108.txt 10	828.937	C208.txt	3	588.493	R108.txt	10	1022.66	R208.txt	2	784.505	RC108.txt	11	1164.14	RC208.txt	3	898.067
C109.txt 10	828.937				R109.txt	12	1224.43	R209.txt	3	991.223						
					R110.txt	11	1174.16	R210.txt	3	1005.53						
					R111.txt	11	1110.8	R211.txt	3	831.96						
					R112.txt	10	1055.06									
Promedio 10	829.403		3	598.648		12.67	1255.74		3	988.662		12	1466.81		3.375	1163.95

Resultado 3 del ACS utilizando la función de selección, aprendizaje por niveles y búsqueda local

C1	C2	R1	R2	RC1	RC2
Instancia V D	Instancia V D	Instancia V D	Instancia V D	Instancia V D	Instancia V D
C101.txt 10 828.937	C201.txt 3 591.557	R101.txt 19 1692.84	R201.txt 4 1276.86	RC101.txt 15 1708.97	RC201.txt 4 1454.71
C102.txt 10 828.936	C202.txt 3 613.01	R102.txt 17 1508.49	R202.txt 4 1132.39	RC102.txt 13 1551.03	RC202.txt 4 1220.21
C103.txt 10 831.967	C203.txt 3 623.216	R103.txt 14 1272.86	R203.txt 3 986.504	RC103.txt 11 1344.42	RC203.txt 3 1122.1
C104.txt 10 834.873	C204.txt 3 611.812	R104.txt 10 1128.31	R204.txt 3 779.019	RC104.txt 11 1181.26	RC204.txt 3 858.707
C105.txt 10 828.937	C205.txt 3 588.876	R105.txt 14 1483.99	R205.txt 3 1099.55	RC105.txt 14 1655.69	RC205.txt 4 1375.6
C106.txt 10 828.937	C206.txt 3 588.876	R106.txt 12 1340.2	R206.txt 3 980.942	RC106.txt 12 1461.21	RC206.txt 3 1260.85
C107.txt 10 828.937	C207.txt 3 589.583	R107.txt 11 1129.25	R207.txt 3 827.221	RC107.txt 11 1308.82	RC207.txt 3 1143.68
C108.txt 10 828.937	C208.txt 3 588.876	R108.txt 10 1022.43	R208.txt 2 785.659	RC108.txt 11 1178.33	RC208.txt 3 909.821
C109.txt 10 828.937		R109.txt 12 1208.22	R209.txt 3 984.172		
		R110.txt 11 1200.29	R210.txt 3 1005.53		
		R111.txt 11 1140.25	R211.txt 3 836.553		
		R112.txt 10 1041			
Promedio 10 829.933	3 599.476	12.58 1264.01	3.09 972.217	12 1423.72	3.375 1168.21

Resultado 4 del ACS utilizando la función de selección, aprendizaje por niveles y búsqueda local

C1	C1 C2			R1				R2			RC1			RC2		
Instancia V [) Instancia	V D	Instancia	V	D	Instancia	٧	D	Instancia	V	D	Instancia	V	D		
C101.txt 10 828	937 C201.txt	3 591.557	R101.txt	19	1720.92	R201.txt	4	1310.34	RC101.txt	15	1694.21	RC201.txt	4	1500.08		
C102.txt 10 828	937 C202.txt	3 595.117	R102.txt	17	1518.82	R202.txt	3	1283.7	RC102.txt	13	1551.86	RC202.txt	4	1230.19		
C103.txt 10 833	898 C203.txt	3 608.287	R103.txt	14	1276	R203.txt	3	987.308	RC103.txt	11	1391.7	RC203.txt	3	1126.19		
C104.txt 10 832	773 C204.txt	3 614.376	R104.txt	10	1166.41	R204.txt	3	778.689	RC104.txt	10	1285.57	RC204.txt	3	849.02		
C105.txt 10 828	937 C205.txt	3 588.876	R105.txt	14	1478.31	R205.txt	3	1099.27	RC105.txt	14	1630.78	RC205.txt	4	1345.64		
C106.txt 10 828	937 C206.txt	3 588.876	R106.txt	13	1279.27	R206.txt	3	983.219	RC106.txt	12	1464.92	RC206.txt	3	1258.26		
C107.txt 10 828	937 C207.txt	3 592.759	R107.txt	11	1155.84	R207.txt	3	836.432	RC107.txt	11	1321.17	RC207.txt	3	1137.49		
C108.txt 10 828	937 C208.txt	3 588.493	R108.txt	10	1030.86	R208.txt	2	780.788	RC108.txt	10	1212.42	RC208.txt	3	893.836		
C109.txt 10 828	937		R109.txt	12	1212.84	R209.txt	3	980.863								
			R110.txt	11	1173.65	R210.txt	3	996.874								
			R111.txt	11	1140.39	R211.txt	3	826.795								
			R112.txt	10	1051.1											
Promedio 10 829	914	3 596.042		12.67	1267.03		3	987.662		12	1444.08		3.375	1167.59		

C1	C2	R1	R2	RC1	RC2
Instancia V D	Instancia V D	Instancia V D	Instancia V D	Instancia V D	Instancia V D
C101.txt 10 828.937	C201.txt 3 591.557	R101.txt 19 1657.22	R201.txt 4 1310.03	RC101.txt 15 1682.74	RC201.txt 4 1474.04
C102.txt 10 828.937	C202.txt 3 595.117	R102.txt 17 1522.06	R202.txt 3 1274.95	RC102.txt 13 1584.78	RC202.txt 4 1230.19
C103.txt 10 830.739	C203.txt 3 629.629	R103.txt 14 1260.89	R203.txt 3 995.534	RC103.txt 11 1357.02	RC203.txt 3 1136.53
C104.txt 10 833.644	C204.txt 3 615.303	R104.txt 10 1166.52	R204.txt 3 776.518	RC104.txt 10 1233.87	RC204.txt 3 850.75
C105.txt 10 828.937	C205.txt 3 588.876	R105.txt 14 1451.89	R205.txt 3 1103.26	RC105.txt 15 1577.01	RC205.txt 4 1376.7
C106.txt 10 828.937	C206.txt 3 588.876	R106.txt 12 1304.65	R206.txt 3 984.329	RC106.txt 12 1521.34	RC206.txt 3 1264.41
C107.txt 10 828.937	C207.txt 3 590.255	R107.txt 11 1145.03	R207.txt 3 858.085	RC107.txt 11 1371.25	RC207.txt 3 1138.5
C108.txt 10 828.937	C208.txt 3 588.493	R108.txt 10 1003.6	R208.txt 2 781.213	RC108.txt 11 1172.24	RC208.txt 3 904.947
C109.txt 10 828.937		R109.txt 12 1224.93	R209.txt 3 996.604		
		R110.txt 11 1170.11	R210.txt 3 1011.59		
		R111.txt 11 1136.66	R211.txt 3 840.043		
		R112.txt 10 1025.11			
Promedio 10 829.66	3 598.513	12.58 1255.72	3 993.833	12 1437.53	3.375 1172.01

Como experimento final se midió el desempeño del algoritmo utilizando diferente numero de hormigas, en este caso, 10 y 100, los resultados se muestran a continuación:

Experimento			Cuenta Acumulada												
		C1	C2		R1		R2		RC1		RC2		Cuenta Acumulada		
		D	٧	D	٧	D	٧	D	V	D	٧	D	Vehículos	Distancia	
ACS + FS + AN + 10	10	881.63	3	631.51	13	1430.56	3.09	1220.03	13	1592.04	3.375	1415.02	435	67630.35	
ACS + FS + AN + 100	10	829.48	3	596.99	12.75	1258.33	3.09	972.27	12.5	1447.44	3.375	1169.95	428	58975.31	
ACS + BL + AN + 10	10	829.94	3	596.19	13	1267.89	3.09	988.00	12.875	1437.05	3.375	1185.40	434	59301.22	
ACS + BL + AN + 100	10	829.09	3	595.14	13	1284.24	3	1006.60	12.5	1450.40	3.375	1187.00	430	59805.66	

Referencias

- [Barto, 1981] A. G. Barto, R. S. Sutton, and P. S. Brower, "Associative search network: A reinforcement learning associative memory", Biological Cybern., vol. 40, pp. 201–211, 1981.
- [Bock, 1958] F. Bock, An algorithm for solving traveling salesman and related network optimization problems," *Fourteenth National Meeting of the Operational Research Society of America*, St. Louis, MO, USA, 1958.
- [Bräysy, 2001] O. Bräysy, A Reactive Variable Neighborhood Search Algorithm for the Vehicle Routing Problem with Time Windows, tech, report, SINTEF Applied Mathematics, Department of Optimization, 2001.
- [Bullnheimer, 1997b] B. Bullnheimer, R. F. Hartl and C. Strauss, "A New Rank Based Version of the Ant System: A Computational Study", Technical report, Institute of Management Science, University of Vienna, Austria, 1997
- [Colorni, 1992] A. Colorni, M. Dorigo and V. Maniezzo, "Distributed Optimization by Ant Colonies", Proceedings of the First European Conference on Artificial Life, F.J. Varela and P. Bourgine (Eds.), MIT Press, Cambridge, MA, 134-142, 1992
- [Colorni, 1992b] A. Colorni and M. Dorigo and V. Maniezzo, "An Investigation of Some Properties of an Ant Algorithm", Proceedings of PPSN-II, Second International Conference on Parallel Problem Solving from Nature, R. Manner and B. Manderick (Eds.), Elsevier, Amsterdam, The Netherlands, 509-520, 1992.
- [Croes, 1958] G.A. Croes, "A method for solving traveling salesman problems", *Proc. Operations Research*, vol. 5, pp. 791–812. 1958.
- [Dorigo, 1991] M. Dorigo, V. Maniezzo and A. Colorni, "Positive Feedback as a Search Strategy", Technical Report No. 91-016, Politecnico di Milano, Italy, 1991.
- [Dorigo, 1996] M. Dorigo & L.M. Gambardella, Ant Colony System: A Cooperative Learning Approach to the Traveling Salesman Problem, Technical Report TR/IRIDIA/1996-5, IRIDIA, Université Libre de Bruxelles, 1996.

- [Dorronsoro, 2006] B. Dorronsoro, "The VRP Web," Ago. 2006; http://neo.lcc.uma.es/radi-aeb/WebVRP/.
- [Dror, 1994] M. Dror, G. Laporte and P. Trudeau, "Vehicle Routing with Split Deliveries," *Discrete Appl. Math.*, vol. 50, pp.239-254. 1994.
- [Gambardella, 1995] L.M. Gambardella and M. Dorigo, "Ant-Q: A Reinforcement Learning Approach to the Traveling Salesman Problem". Proceedings of ML-95, Twelfth International Conference on Machine Learning, Tahoe City, CA, A. Prieditis and S. Russell (Eds.), Morgan Kaufmann, 252-260,1995.
- [Gambardella, 1999] L. Gambardella, E. Taillar and G. Agazzi, MACS-VRPTW: A Múltiple Ant Colony System for Vehicle Routing Problems with Time Windows, tech. report IDSIA-06-99, IDSIA, 1999.
- [Johnson, 1995] D.S. Johnson, L.A. McGeoch, "The Traveling Salesman Problem: A Case Study in Local Optimization," *In Local Search and Combinatorial Optimization*, E.H.L. Aarts and J.K. Lenstra (eds.) Wiley and Sons: New York, USA, 1995.
- [Jong, 1996] C. Jong, G. Kant and A.V. Vliet, *On Finding Minimal Route Duration in the Vehicle Routing Problem with Multiple Time Windows*, tech. report, Dept. of Computer Science, Utrecht Univ., 1996.
- [Mariano, 2001] Mariano, C. and Morales, E. F. 2001. "DQL: A New Updating Strategy for Reinforcement Learning Based on Q-Learning". In Proceedings of the 12th European Conference on Machine Learning. L. D. Raedt and P. A. Flach, Eds. Lecture Notes In Computer Science, vol. 2167. Springer-Verlag, London, 324-335. 2001
- [Pisinger, 2005] D. Pisinger and S. Ropke, *A General Heuristic for Vehicle Routing Problems*, tech. report, Dept. of Computer Science, Univ. Copenhagen, 2005.
- [Potvin, 1995] J.Y. Potvin, and J.M. Rousseau, "An Exchange Heuristic for Routeing Problems with Time Windows," *Proc. Journal of the Operational Research Society*, vol. 46, pp. 1433–1446. 1995.
- [Prosser, 1996] P. Prosser and P. Shaw, Study of Greedy Search with Multiple Improvement Heuristics for Vehicle Routing Problems, tech. report, University of Strathclyde, Glasgow, Scotland, 1996.
- [Rangel, 2005] N. Rangel, "Análisis de los Problemas de Asignación de Rutas, Horarios y Cargas en una Distribuidora de Productos," master's thesis, Posgrado en Ciencias de la Computación, Instituto Tecnológico de Ciudad Madero, 2005.

- [Solomon, 1987] M. Solomon, M. "Algorithms for the Vehicle Routing and Scheduling Problem with Time Window Constraints," *Operations Research*, unpublished, 1987.
- [Stützle, 1996] T. Stützle and H. H. Hoos, Improving the Ant System: A detailed report on the MAX-MIN Ant System. Technical report AIDA-96-12, FG Intellektik, FB Informatik, TU Darmstadt, 1996.
- [Taillard, 1997] E. Taillard, P. Badeau, M. Gendreu, F. Guertin and J.Y. Potvin, "A Tabu Search Heuristic for the Vehicle Routing Problem with Soft Time Windows," *Transportation Science* vol. 31, pp.170-186. 1997.