



Tecnológico de Monterrey

Instituto Tecnológico de Educación Superior de Monterrey

SLP, S-labeling minimization problem

Presenta:

Rocha Avila Hugo Masharelli A01633090

Vázquez Calderón Diego Armando A00226803

Calderón Barbeito André A01401035

Cazares Gastelum Juan José A00570574

Análisis y diseño de algoritmos

Profesor: Dr. Eduardo Arturo Rodríguez Tello

b) Introducción

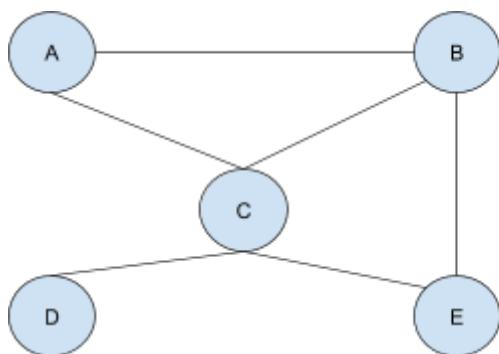
La últimas décadas se ha estudiado ampliamente los problemas de *Graph labeling* en las cuales tienen una gran área de aplicación, mencionando unos ejemplos tales como: *coding theory*, *computational biology*, *computer networks*, *design of error-correcting codes* etc...

En estos problemas se trata de asignar enteros positivo a los nodos o a los bordes del grafo sujeto a restricciones, tal que la función pueda ser optimizada. Para este trabajo nos basaremos en la definición siguiente del problema de *Graph labeling*.

c) Definición formal del problema:

Dado un grafo $G = (V, E)$, en donde G tiene todos sus vértices están conectados, de orden n y máximo grado Δ , el problema consiste en encontrar un etiquetado para G , teniendo un mapeo biyectivo con $\varphi : V \rightarrow \{1, 2, \dots, n\}$, tal que $SL\varphi(G) = \sum_{\{u,v\} \in E} \min\{\varphi(u), \varphi(v)\}$ es mínimo.

d) Ejemplo para Ilustrar el Problema



Tenemos un grafo con 5 nodos y 6 aristas en las que se realizarán 2 permutaciones para demostrar el proceso. A cada uno de los nodos se le asigna una etiqueta numérica aleatoriamente. Por lo tanto se tienen el siguiente vector de etiquetas ordenado de acuerdo a la letra del nodo

$$V = \{4, 2, 5, 1, 3\}$$

A continuación, por cada una de las aristas, se toman las etiquetas de los nodos involucrados en la arista y se comparan para determinar cuál etiqueta es menor y dicha etiqueta será añadida a la sumatoria. De esta manera obtenemos la tabla siguiente

Arista	Etiquetas	Mínimo
a, b	4, 2	2
a, c	4, 5	4
b, c	2, 5	2
b, e	2, 3	2
c, d	5, 1	1
c, e	5, 3	3

La sumatoria de cada uno de los minimo da como resultado 14. Observemos que es lo que ocurre al cambiar nuestra permutación. Nuestra nueva permutación intercambiara las etiquetas de los nodos c y d. Esto nos regresa un nuevo vector y una nueva tabla

$$V = \{4, 2, 1, 5, 3\}$$

Arista	Etiquetas	Mínimo
a, b	4, 2	2
a, c	4, 1	1
b, c	2, 1	1
b, e	2, 3	2
c, d	1, 5	1
c, e	1, 3	1

Cómo se puede apreciar. La sumatoria resultante de esta tabla es 8, por lo que sabemos que esta nueva permutación es mejor a la anterior.

e) Algoritmo a Implementar

Problemática

Se implementará un algoritmo usando la metaheurística ILS, primero se generarán las uniones del grafo, después se tomará una etiqueta aleatoria y su vecino y se les hace swap. Se revisa si la lista de etiquetas con el swap es mejor que la anterior, de ser mejor se guardan los valores. Después se regresa el arreglo a como estaba. Se consigue el mínimo local y las mejores etiquetas hasta el momento. Después se realizan permutaciones y se le hace una búsqueda local al arreglo permutado. Se compara la lista de etiquetas con la anterior, en caso de ser mejor, se vuelve el nuevo óptimo y se repite el proceso dependiendo del número de nodos del grafo.

Pseudocódigo:

```
minVal  
etiquetas
```

```
SLP2  
    minVal = V*V  
    etiquetas = int[V]  
endSLP2
```

```
min(a, b)  
    if a < b  
        return a  
    elif  
        return b  
    endif  
endmin
```

```
SLP(v, e, aristas)  
    for i=0 i<etiquetas.length i++  
        etiquetas[i] = i+1  
    endfor  
    uniones = GenerarUniones(aristas)  
    etiquetas = busquedaLocal(etiquetas, uniones, minVal)  
  
    for i=0 i<V i++  
        permutacion = permutar(etiquetas)  
        permutacion = busquedaLocal(etiquetas, uniones, minVal)
```

```

evalPermutacion = evaluar(permutacion, uniones)

    if evalPermutacion < minVal
        minVal = evalPermutacion
        for x=0 x<etiquetas.length x++
            etiquetas[x] = permutacion[x]
        endfor
    endif
endfor
return etiquetas
endSLP

generarUniones(aristas)
    uniones = int[aristas.length][2]
    for i = 0 i<aristas.length i++
        temp = aristas[i] dividido por espacio
        uniones[i][0] = temp[0]
        uniones[i][1] = temp[1]
    endfor
    return uniones
endgenerarUniones

busquedaLocal(etiquetas, uniones, minVal
    bestI = 0
    bestJ = 0
    minimoLocal = minVal
    orden = int[etiquetas.length]
    for x=0 x<etiquetas.length x++
        orden[x]=etiquetas[x]
    endfor
    for k = 0 k<100 k++
        List<int> listaorden = orden
        shuffle(listaorden)
        for i=0 i<etiquetas.length -1 i++
            u = orden[i]
            for j=u+1 j<etiquetas.length j++
                temp = etiquetas[u]
                etiquetas[u] = etiquetas[j]
                etiquetas[j] = temp
            suma = evaluar(etiquetas, uniones)
            if minimolocal>suma
                minimolocal = suma
            end
        endfor
    endfor
endbusquedaLocal

```

```

        bestI = u
        nestJ = j
    endif
    temp = etiquetas[u]
    etiquetas[u] = etiquetas[j]
    etiquetas[j] = temp
endfor
endfor
temp = etiquetas[bestI]
etiquetas[bestI] = etiquetas[bestJ]
etiquetas[bestJ] = temp
minimoLocal = evaluar(etiquetas, uniones)
return etiquetas
endbusquedaLocal

```

```

evaluar(etiquetas, uniones)
    sum = 0
    for k=0 k<uniones.length k++
        a = etiquetas[uniones[k][0]-1]
        b = etiquetas[uniones[k][1]-1]
        sum= sum + min(a,b)
    endfor
    return sum
endevaluar

```

```

permutarEtiquetas(arr)
    temp = arr[0]
    for i=0 i<arr.length-1 i++
        arr[i] = arr[i+1]
    endfor
    arr[arr.length-1] = temp
    return arr
endpermutarEtiquetas

```

Análisis Matemático:

Nodos:35 Vértices:113

[illegible]

Nodos:40 Vertices:165

[illegible]

Nodos:45 Vértices:206

Random45		Test/																																															
Nodos		Aristas																																															
45		206																																															
Iteraciones		Tiempo		Resultado		Iteraciones		Tiempo		Resultado		Iteraciones		Tiempo		Resultado		Iteraciones		Tiempo		Resultado		Mayor resultado		Resultado promedio		Desviación estandar		Tiempo Promedio		Tasa de éxito																	
1		5		0.107		2026		11		5		0.146		2025		21		5		0.197		2025		31		5		0.113		2025		41		5		0.118		2026		2025		2025		0		1.1681		100%	
2		10		0.298		2026		12		10		0.229		2026		22		10		0.188		2025		32		10		0.391		2025		42		10		0.203		2026		2025		2025		2025		2025			
3		15		0.42		2026		13		20		0.351		2026		23		20		0.367		2025		33		20		0.389		2025		43		20		0.415		2026		2025		2025		2025					
4		30		0.986		2026		14		30		0.51		2025		24		30		0.678		2025		34		30		0.556		2025		44		30		0.559		2026		2025		2025		2025					
5		40		0.886		2026		15		40		0.737		2025		25		40		0.607		2025		35		40		0.7		2025		45		40		0.748		2026		2025		2025		2025					
6		50		1.086		2026		16		50		0.883		2025		26		50		0.896		2025		36		50		0.864		2025		46		50		0.966		2026		2025		2025		2025					
7		80		1.394		2025		17		80		1.387		2025		27		80		1.521		2025		37		80		1.434		2025		47		80		1.492		2026		2025		2025		2025					
8		100		1.954		2025		18		100		1.736		2025		28		100		1.609		2025		38		100		1.829		2025		48		100		1.875		2026		2025		2025		2025					
9		120		2.381		2025		19		120		2.157		2025		29		120		1.973		2025		39		120		2.059		2025		49		120		2.298		2026		2025		2025		2025					
10		150		2.664		2025		20		150		3.041		2026		30		150		2.842		2025		40		150		5.27		2025		50		150		2.927		2026		2025		2025		2025					

Nodos:50 Vértices: 275

[illegible]

Nodos:60 Vértices:435

[illegible]

Nodos:70 Vértices:565

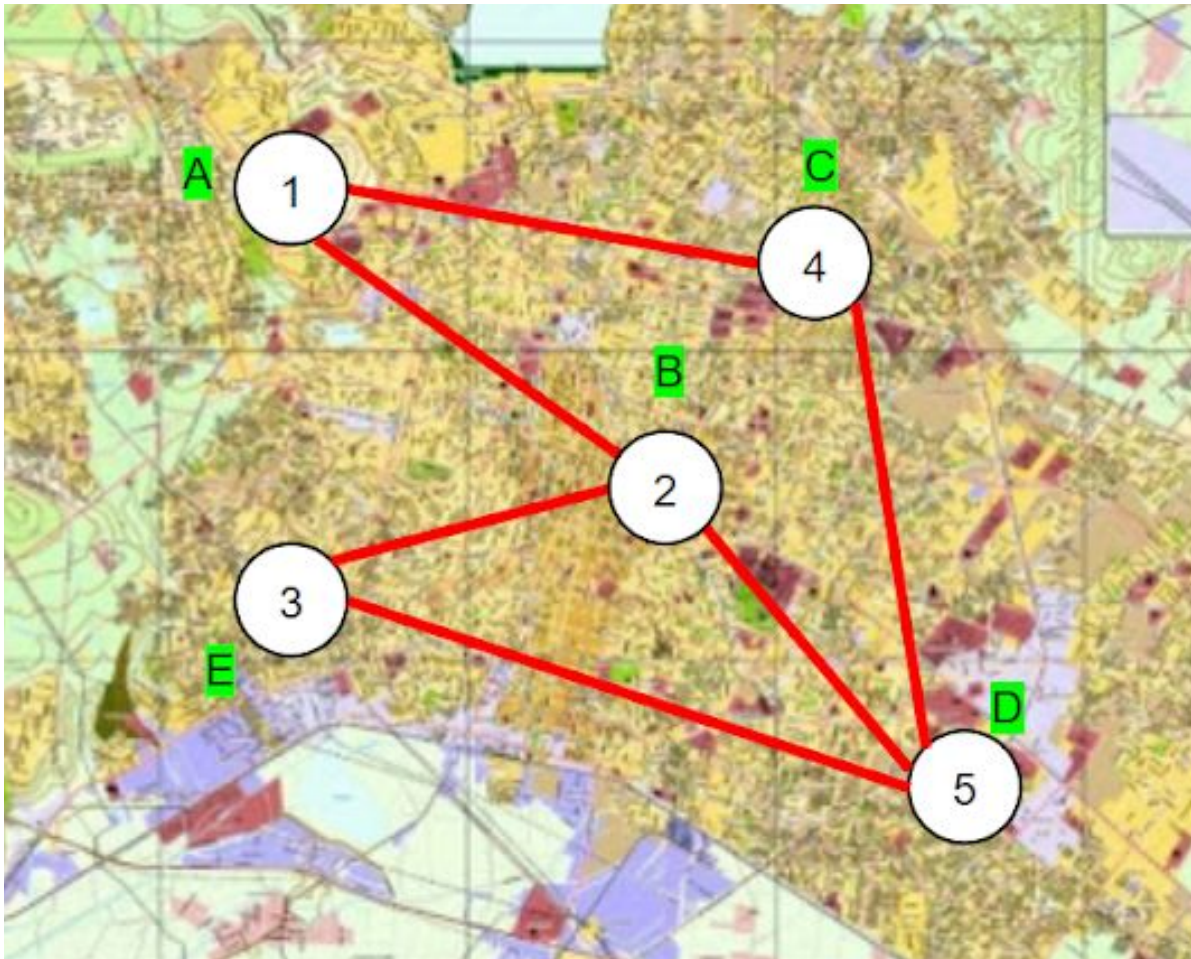
[illegible]

Nodos:80 Vértices:721

[illegible]

[illegible][illegible][illegible][illegible]

Supongamos que se tiene el plano de una ciudad en donde se quiere crear un sistema de metro y hasta el momento se tienen las estaciones que serán construidas y las aristas son las vías de metro que conectará las estaciones.



Cada nodo tiene un etiquetado que representa el número durante la búsqueda local, lo que se quiere lograr con este problema es obtener la mínima suma de todas las conexiones entre nodos. Por ejemplo, en la imagen de arriba tenemos las conexiones:

A - C, A - B, B - E, B - D, C - D, E - D.

Entonces, a la hora de obtener los mínimos en este caso serían:

El mínimo entre 1 y 4 es 1;

El mínimo entre 1 y 2 es 1;

El mínimo entre 2 y 3 es 2;

El mínimo entre 2 y 5 es 2;

El mínimo entre 4 y 5 es 4;

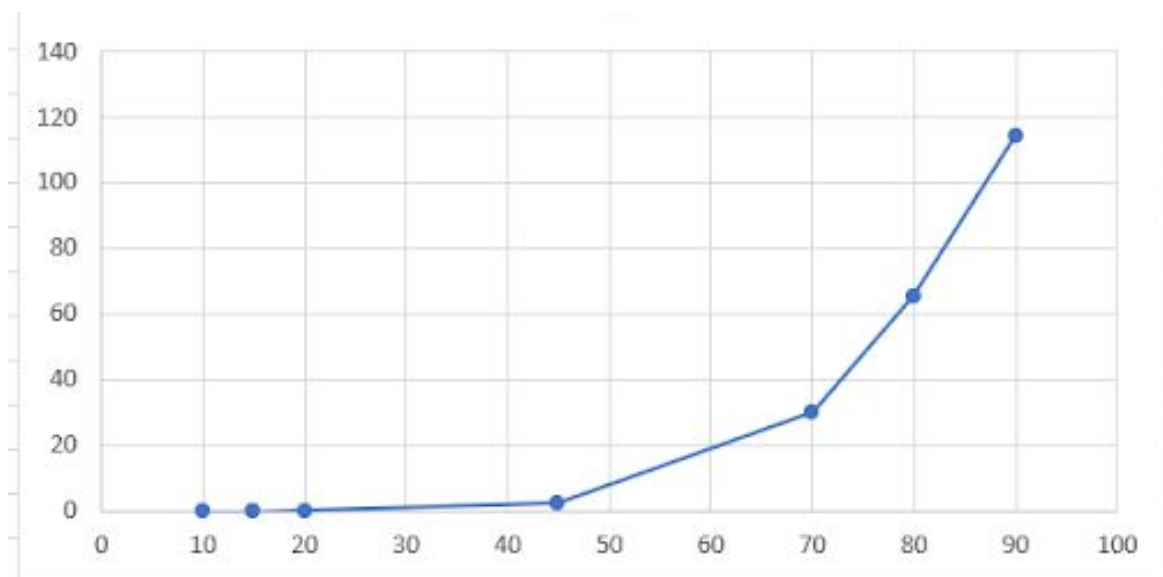
El mínimo entre 3 y 5 es 3;

A la hora de hacer la suma de los mínimos nos da como resultado 13, entonces lo que se busca es realizar permutaciones entre etiquetas para lograr obtener el mínimo resultado posible.

En este ejemplo práctico la solución serviría para asignar relevancia a las estaciones de metro en la ciudad y así poder construir estaciones adecuadas con base en su concurrencia.

Dado que la solución óptima para esta clase de problema requeriría hacer todas las permutaciones posibles entre etiquetas y esto tomaría demasiado tiempo de ejecución para grafos muy grandes. Nuestra solución fue permutar las etiquetas de manera aleatoria dado cierto número de iteraciones y así tratar el mejor resultado posible o un aproximado para todos los casos posibles.

Con base en nuestro análisis matemático acerca de nuestro algoritmo, pudimos obtener la siguiente gráfica de convergencia:



En donde el eje X es el tamaño del grafo aleatoriamente conectado y el eje Y es el tiempo que tarda en ejecutar las iteraciones ingresadas.

Ingresando esta instancia del problema con 150 iteraciones en nuestro algoritmo obtuvimos los siguientes resultados:

```
El valor mínimo aproximado es: 10  
  
La mejor etiqueta para 1 es 1  
La mejor etiqueta para 2 es 2  
La mejor etiqueta para 3 es 3  
La mejor etiqueta para 4 es 5  
La mejor etiqueta para 5 es 2  
Current Time in milliseconds = 0.002
```

Todas las permutaciones posibles para esta instancia habría tomado 3,125 iteraciones, que sería muy costoso en términos de ejecución. Por lo que concluimos que nuestro resultado es una muy buena aproximación para todas las instancias de nuestro problema.

i) Aportaciones:

Juan José	Mi labor como miembro del equipo fue ayudar a crear el algoritmo que pudiera resolver nuestro problema. Otra labor fue diseñar las instancias de prueba, que pudieran de cierto modo poner a prueba los extremos de nuestro algoritmo. También me dedique a realizar el análisis de las pruebas resultantes. Realicé el ejemplo práctico en la vida real.
Hugo	Mi contribución durante el proyecto fue la investigación de algoritmos y formas de poder resolver el problema de SLP, por lo que después ayude a la creación del algoritmo. Después de ello tuve participación en las correcciones y mejora del código, al igual que las pruebas que se hicieron en este. También a sacar la estadística y datos de los experimentos que se realizaron. Al final a la recopilación de la información y formato para la entrega.
Diego	Durante la realización del proyecto, mis aportaciones se enfocaron principalmente a mejorar el código de nuestro programa para poder implementar el algoritmo metaheurístico de la mejor manera. Al igual que mis compañeros, realice varias pruebas de las instancias que se generaron.
André	Participo en la investigación de algoritmos metaheurísticos y heurísticos para logra diferenciarlos y poder tener una perspectivas más eficiente, al igual que la realización de pseudocodigo para el algoritmo de nuestra solución. A

	la par se realizó el análisis matemático de cada uno de los algoritmos que se fueron desarrollando durante la realización del proyecto. Al igual se ayudo en la realización de los experimentos con la finalidad de probar el algoritmo final y obtener los datos para las gráficas y estadísticas.
--	---

j) Aprendizajes:

	Lo que aprendimos	Lo que nos gustó del curso	Lo que no nos gustó del curso
Juan José	Durante el semestre logré aprender lo que esperaba de la materia de algoritmos y un poco más. Los trabajos y tareas fueron retadores pero logré comprender todos los temas.	Lo que más me agradó del curso fue lo retadores que son los algoritmos y las posibilidades que ofrecen a la solución de problemas de la vida cotidiana.	No me gustó que no hubo mucho trabajo práctico en cuanto a programación de algoritmos.
Hugo	Que existe una infinidad de temas acerca de los algoritmos que desconocemos, al igual que tenemos diferentes tipos de aproximaciones o soluciones hacia estos y como podemos implementarlos en la vida diaria, cosa que nos ayudará en nuestro crecimiento	La variación de temas que se tocaron durante el curso fue lo mejor al igual que el enfoque que se le dio a los problemas ya que en experiencia propia me ayudaron demasiado en entrevistas de trabajo.	La falta de ejercicios en cuestión a un poco más específicos, al igual enfocarnos un poco más en ciertos tópicos que pueden llegar a ser más importantes.

	profesional y personal.		
Diego	Durante el curso, pude percatarme de la importancia de los algoritmos para solución de problemas. Pude ver que un algoritmo específico puede ser útil en diversos escenarios y que es muy importante el análisis del mismo ya que esto puede llevar a un mayor entendimiento del algoritmo y mejoras en el futuro	Me gustó que a lo largo del semestre pudimos ver una variedad de temas muy interesantes que nos pueden ser útiles más adelante. Por ejemplo, el análisis de la complejidad computacional llamó mi atención	En algunas ocasiones, por la falta de tiempo, algunos temas se quedaban cortos en cuanto a la profundidad de la explicación, y a veces solo podíamos verlos desde un punto de vista teórico. Creo que nos hizo falta ver más ejemplos o realizar más actividades
André	Aprendí las habilidades necesarias para poder identificar y analizar correctamente cada uno de los algoritmos presentados y al igual poder desarrollar el análisis crítico para los futuros problemas relacionados con los temas impartidos en clase.	Me gusto demasiado el énfasis en el análisis de matemáticos de los problemas y algoritmos que me ayudaran en el futuro.	No me llego a atraer demasiado ciertos tópicos que se tocaron en la clase.

k) Conclusiones:

El proyecto final constituye un reto importante para nosotros. Sin embargo, nos brindó diversos aprendizajes. En primer lugar, pudimos percatarnos de lo complejos que pueden llegar a ser algunos problemas. Ya no basta con solamente intentar crear una solución con una heurística para obtener un resultado óptimo. Se necesita de algo diferente. Logramos aprender sobre el rol que juegan los algoritmos metaheurísticos en la generación de soluciones a problemas complejos. Además, nos dimos cuenta de cómo las implementaciones de estos algoritmos utilizan proceso no deterministas para poder llegar a soluciones considerablemente buenas. Consideramos que son una estrategia muy útil al momento de enfrentar un problema cuya solución requiere una implementación muy difícil de lograr. Definitivamente, logramos expandir nuestro conocimiento de problemas y algoritmos, lo cual nos servirá en un futuro.

l) Referencias:

Blum, C. et Roli, A. (2003) Metaheuristics in Combinatorial Optimization: Overview and Conceptual Comparison. Recuperado de <https://drive.google.com/drive/u/1/folders/15b9CKLkwq7FejELpLrevM-4HdUEVuxxp>

Sinnl, M. (2019) Algorithmic expedients for the S-labeling problem. Recuperado de https://drive.google.com/drive/u/1/folders/1EZ6Clv_a-qHqb0cR3EYYtj7YA3TxveJi

Fertin, G., Rusu, I. et Vialette, S. (2015) Algorithmic Aspects of the S-Labeling Problem. Recuperado de https://drive.google.com/drive/u/1/folders/1EZ6Clv_a-qHqb0cR3EYYtj7YA3TxveJi