

Inteligencia Artificial

Unidad 1: Representación Avanzada del Conocimiento

TEMA 2: Algoritmos de la IA Clásica

Módulo 6: Algoritmo de Ramificación y Poda



Profesora

Ing. Patricia Reyes Silva

Unidad 1

Representación Avanzada del Conocimiento

TEMA 2: Algoritmos de la IA Clásica

Sesión 9

MÓDULO 6: Algoritmo de Ramificación y Poda



Contenido

1. Descripción general
2. Estimación de cotas
3. Estrategia de poda
4. Estrategias de ramificación
5. Ejemplos de aplicación



Preguntas

1. Descripción general

Este algoritmo **Ramificación y Poda**, llamado también “**Branch and Bound**” (B&B) por sus siglas en ingles, es una mejora de la técnica de backtracking.

Se aplica sobre todo a **problemas de optimización**: búsqueda de la mejor solución a un problema, aunque también para buscar una o todas las soluciones a un problema.

Algoritmo Ramificación y Poda vs Algoritmos de Backtraking

SIMILITUDES

- ☐ Se basan en el recorrido del árbol de expansión en busca de soluciones.

DIFERENCIAS

- ☐ **Estrategias de ramificación:** La generación de los nodos de expansión se puede realizar aplicando distintas estrategias (no solo en profundidad).
- ☐ Se establece el orden de ramificación (de modo que comenzaremos explorando las ramas más prometedores del árbol).
- ☐ **Estrategias de poda:** Se utilizan **cotas (limite superior y limite inferior)** que permiten podar ramas que no conducen a una solución optima (se evita ramificar nodos).

1. Descripción general

Estrategias de Ramificación

La generación de los nodos del árbol de expansión puede seguir varias estrategias:

1. En anchura (**FIFO**)
2. En profundidad (**LIFO**)
3. Aquella que selecciona el nodo mas prometedor.

Objetivo: Utilizar la estrategia que permita encontrar la solución mas rápidamente.

Estrategia de Poda

En cada nodo se calcula una **cota** del posible valor de aquellas soluciones que pudieran encontrarse más adelante en el árbol.

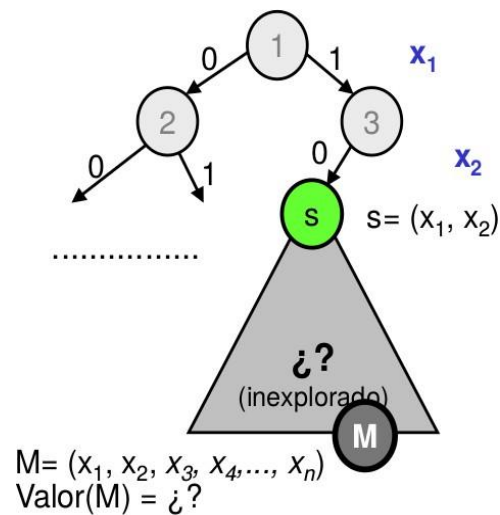
- La **cota** es un valor limite inferior y superior que nos permite delimitar la búsqueda dentro del árbol (espacio de búsqueda)

Objetivo: No explorar aquellas ramas que no conducen a una solución válida u óptima.

2. Estimación de cotas

Estimación de cotas a partir de una solución parcial

Problema: antes de explorar **S**, acotar el beneficio de la mejor solución alcanzable, **M**.



Para cada **nodo i** tendremos:

CS(i): Cota superior del beneficio (o coste) óptimo que podemos alcanzar a partir del nodo i.

CI(i): Cota inferior del beneficio (o coste) óptimo que podemos alcanzar a partir del nodo i.

BE(i): Beneficio estimado (o coste) óptimo que se puede encontrar a partir del nodo i.

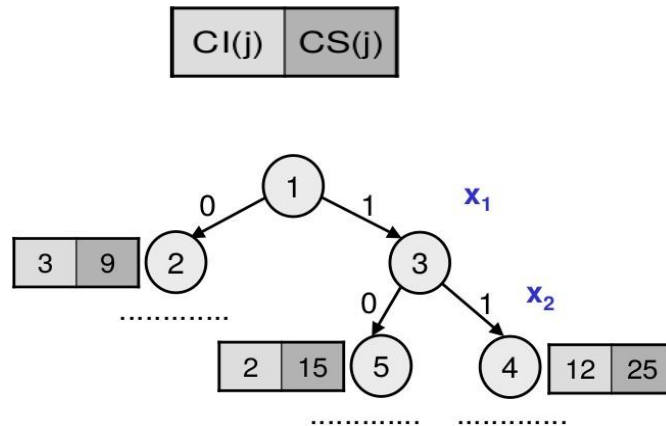
- Las cotas deben ser “**fiables**”: porque determinan cuándo se puede realizar una poda.
- El beneficio (o coste) estimado nos ayudará a decidir qué parte de árbol se va a evaluar primero.

$$CI(s) \leq \text{Valor}(M) \leq CS(s)$$

3. Estrategia de Poda

Supongamos un problema de MAXIMIZACION

Hemos recorrido varios nodos, estimando para cada uno la cota superior CS(j) e inferior CI(j).



- ¿Merece la pena seguir explorando por el nodo 2?
- ¿Y por el nodo 5?

Podar según los valores de CI y CS

Estrategia de poda (maximización)

Podar un nodo i si se cumple que:

$CS(i) \leq CI(j)$, para algún nodo j generado, o bien
 $CS(i) \leq Valor(s)$, para algún nodo s como solución final

Implementación: Usar una variable de poda C

$C = \max (\{CI(j) \mid \forall j \text{ generado}\}, \{Valor(s) \mid \forall s \text{ solución final}\})$

→ Podar i si: $CS(i) \leq C$, entonces podar i.

¿Cómo sería para el caso de minimización?

Implementación: Usar una variable de poda C

$C = \min (\{CI(j) \mid \forall j \text{ generado}\}, \{Valor(s) \mid \forall s \text{ solución final}\})$

→ Podar i si: $CS(i) \geq C$, entonces podar i.

4. Estrategias de Ramificación

Estrategias de Ramificación

Permiten:

- Determinar distintos **tipos de recorrido** del árbol de expansión: por profundidad, por anchura, por el beneficio estimado, etc.
- Determinar que nodo va a ser expandido, dependiendo de la estrategia de ramificación elegido.

Para hacer el recorrido de un árbol de expansión se utiliza una lista de nodos al que llamaremos **Lista de Nodos Vivos (LNV)**.

Un **nodo vivo** del árbol, es aquel que tiene posibilidades de ser ramificado, es decir, aquel que ha sido creado y no ha sido explorado ni podado todavía.

>>> La lista de nodos vivos (LNV) contiene nodos pendientes de tratar por el algoritmo <<<

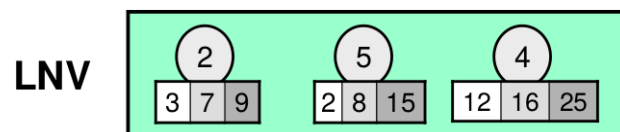
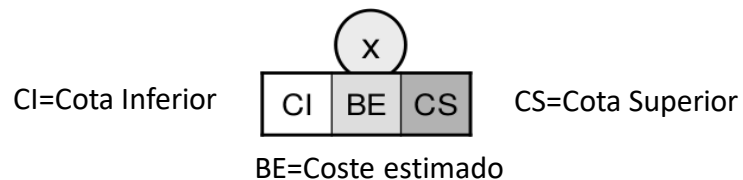
4. Estrategias de Ramificación

Estrategias de Ramificación:

METODO GENERAL

La idea general del algoritmo es la siguiente:

1. Sacar un elemento N de la lista de nodos vivos (LNV)
2. Generar todos los descendientes de N.
3. Si no se podan y no son solución, se introducen en la LNV.



METODOS DE RECORRIDO DEL ARBOL

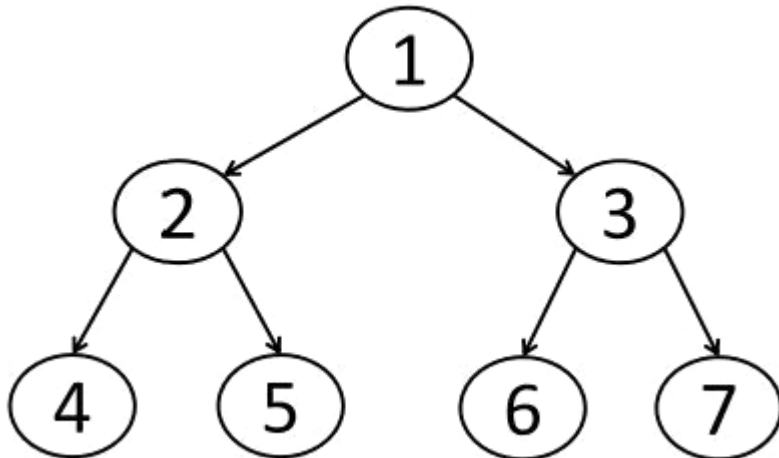
El recorrido del árbol depende de como se maneje la lista

- Sin tener en cuenta los costes/beneficios, realizando una búsqueda “a ciegas”:
 1. **Recorrido en anchura** -> La lista se trata como una **cola**.
 2. **Recorrido en profundidad** -> La lista se trata como una **pila**.
- Teniendo en cuenta los costes/beneficios:
 3. **La estrategia del mínimo coste** -> Se utiliza una función de clasificación denominada **mínimo coste** para determinar que elemento de la lista de nodos vivos va a ser explorado en cada momento.
 - Ramificar según los valores de BE

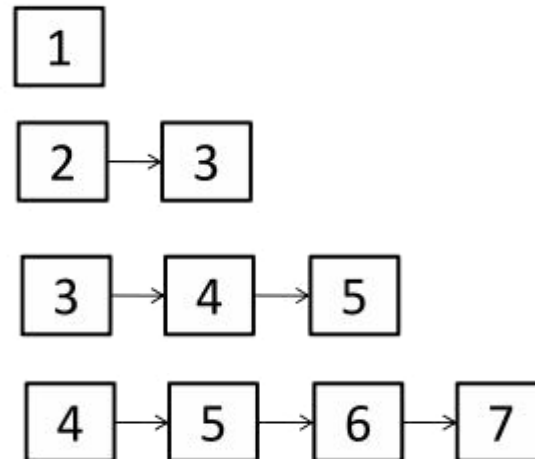
4. Estrategias de Ramificación

1. Recorrido del árbol en anchura (FIFO)

- La estructura de la lista de nodos vivos (LNV) se trata como una cola (FIFO), dando lugar a un recorrido en anchura del árbol.
- FIFO = FIRST IN FIRST OUT** = EL PRIMERO EN ENTRAR ES EL PRIMERO EN SALIR.

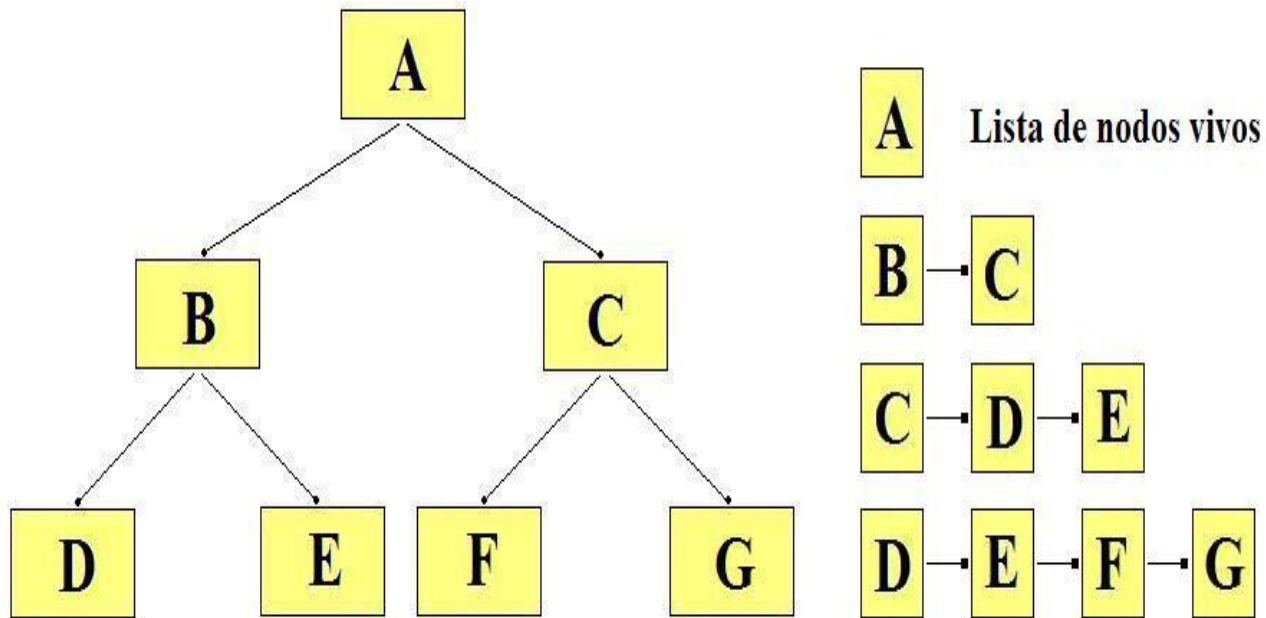


SACAR ← **LNV** ← METER



4. Estrategias de Ramificación

1. Recorrido del árbol en anchura (FIFO)



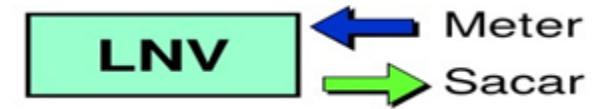
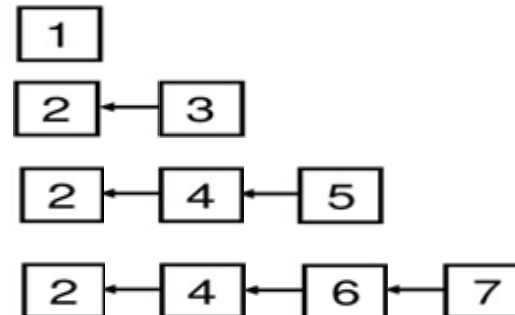
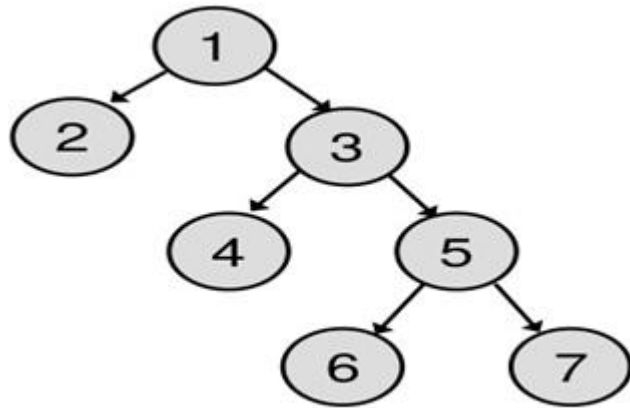
Recorrido FIFO

1. Inicia introduciendo en la LNV el nodo A.
2. Sacamos el nodo A de la cola y se expande generando los nodos B y C que son introducidos en la LNV.
3. Seguidamente se saca el primer nodo que es el B y se vuelve a expandir generando los nodos D y E que se introducen en la LNV.
4. Este proceso se repite mientras que quede algún elemento en la cola.

4. Estrategias de Ramificación

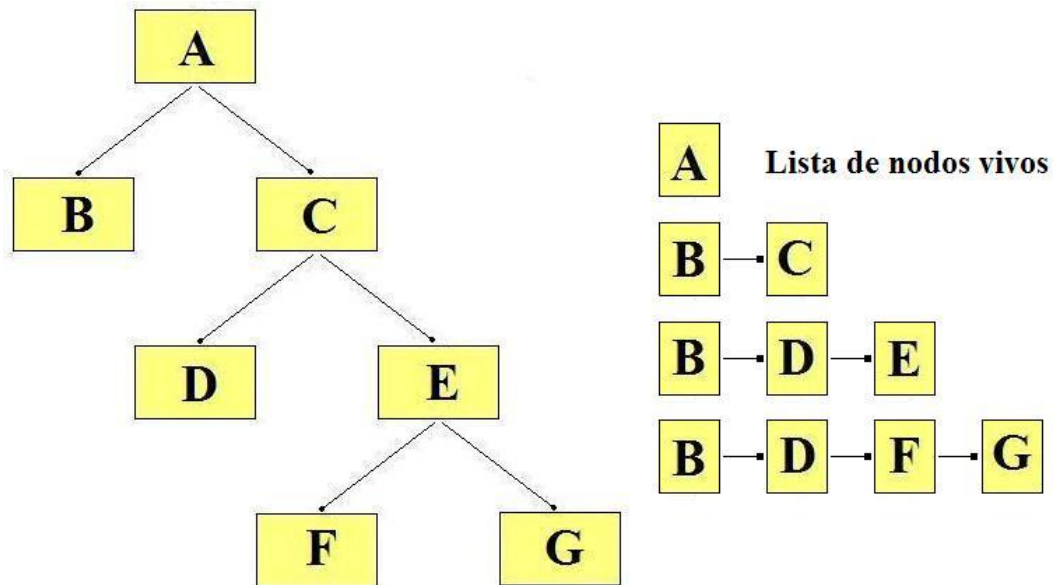
2. Recorrido del árbol en profundidad (LIFO)

- La estructura de la lista de nodos vivos (LNV) se trata como una pila (LIFO)
- **LIFO = LAST IN FIRST OUT** = EL ULTIMO EN ENTRAR ES EL PRIMERO EN SALIR.



4. Estrategias de Ramificación

2. Recorrido del árbol en profundidad (LIFO)



Recorrido LIFO

1. Generar hijos del nodo A y colocar estos nodos activos en una pila (B, C).
2. Quitar el elemento el ultimo ingresado a la pila y generar sus hijos, coloque esos nodos en la pila. C se quita de la pila. Los hijos de C son D, E.
3. Quitar el elemento el ultimo ingresado a la pila y generar sus hijos, coloque esos nodos en la pila. E se quita de la pila. Los hijos de E son F, G.
4. Nuevamente, elimine un elemento de la pila, es decir, se elimina el nodo E y los nodos generados por E son F, G que se introducen a la pila.

C
B

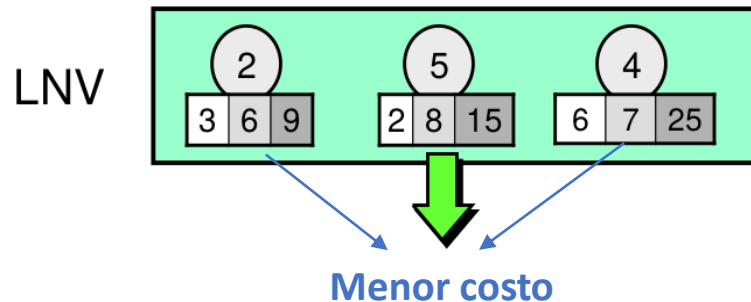
E
D
B

G
F
D
B

4. Estrategias de Ramificación

3. La estrategia del mínimo coste (LC)

- Entre todos los nodos de la **lista de nodos vivos**, elegir el que tenga **mayor beneficio (o menor coste)** para explorar a continuación.
- LC = Least Cost = MENOR COSTO.**



¿Y si sucede un empate?

(más de un nodo de menor coste con el mismo valor)

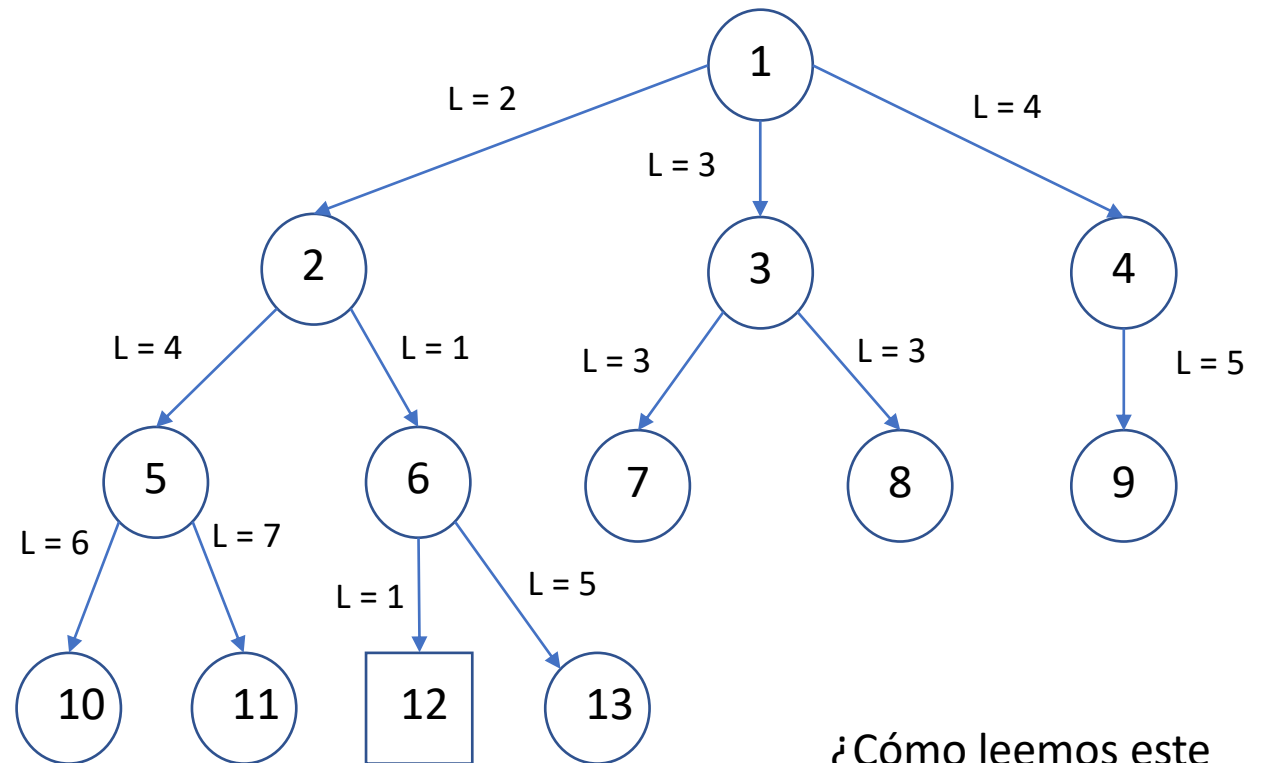
Estrategia LC-FIFO: seleccionar de la LNv el nodo que tenga mayor beneficio y en caso de empate escoger el primero que se introdujo (de los que empatan).

Estrategia LC-LIFO: seleccionar de la LNv el nodo que tenga mayor beneficio y en caso de empate escoger el último que se introdujo (de los que empatan).

4. Estrategias de Ramificación

3. La estrategia del mínimo o menor coste (LC)

- Tanto en **FIFO** como en **LIFO**, para el algoritmo de Ramificación y Poda, las reglas de selección para el siguiente nodo-E (nodo vivo cuyos hijos se están explorando actualmente) son rígidas y ciegas.
- Usaremos la función de clasificación o la función de costo, seleccionando un nodo que tiene un costo mínimo.
- Al usar la función de clasificación, calcularemos el costo de cada nodo.



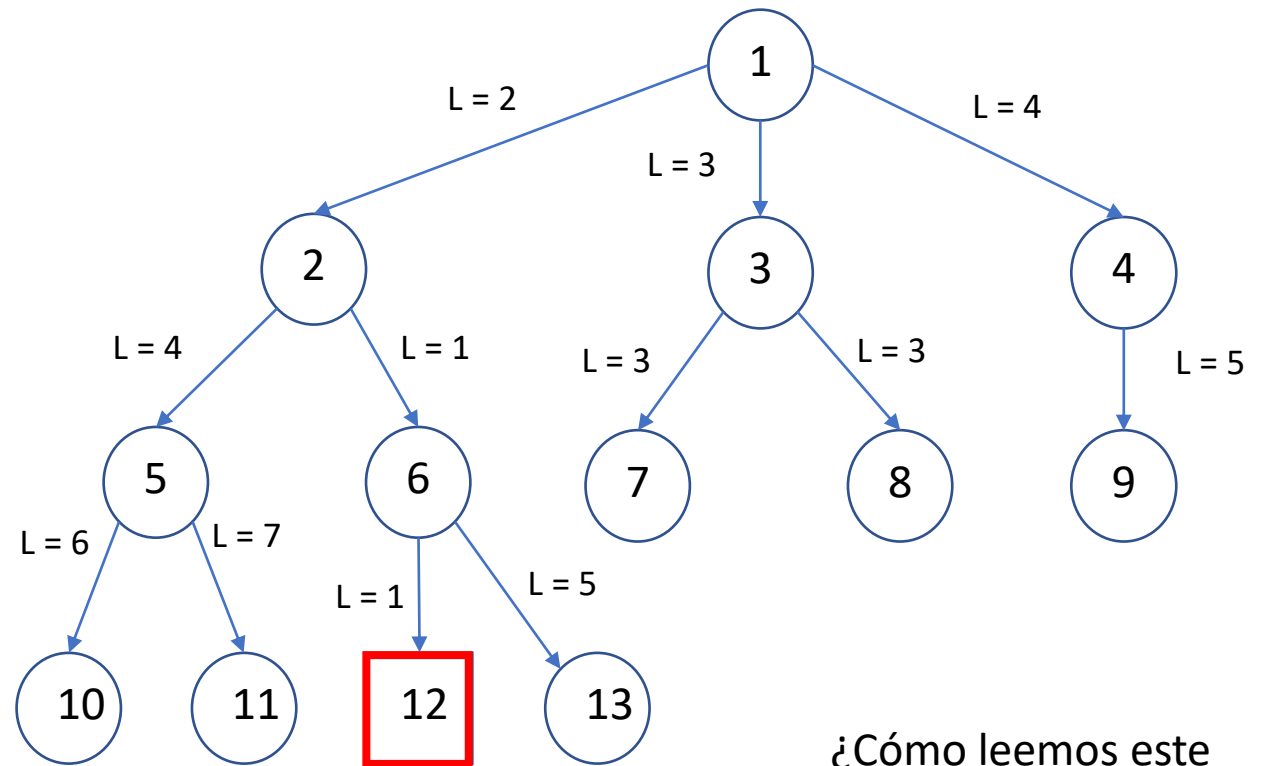
¿Cómo leemos este árbol ponderado?

4. Estrategias de Ramificación

3. La estrategia del mínimo o menor coste (LC)

Recorrido LC-FIFO

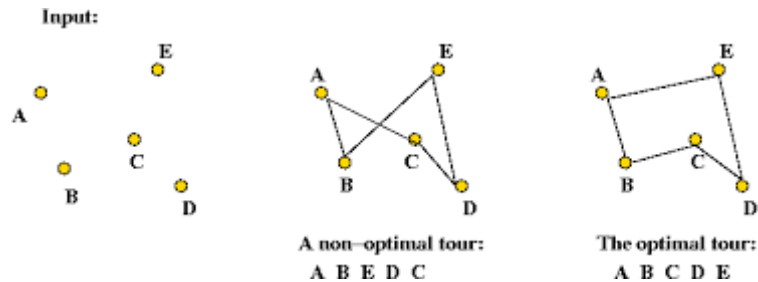
- Inicialmente, tomaremos el nodo 1 como nodo-E.
- Generar hijos del nodo 1, los hijos son 2, 3, 4.
- Usando la función de clasificación calcularemos el costo de 2, 3, 4 nodos es $\hat{c} = 2, \hat{c} = 3, \hat{c} = 4$ respectivamente.
- Ahora seleccionaremos un nodo que tenga costo mínimo i., nodo-E 2.
- Para el nodo 2, los hijos son 5, 6.
- Entre 5 y 6 seleccionaremos el nodo 6 ya que su costo mínimo es 1.
- Generar hijos del nodo 6, nodo-E 12 y 13.
- Seleccionaremos el nodo 12 ya que su costo ($\hat{c} = 1$) es mínimo.
- El nodo 12 es el nodo de respuesta. Entonces, terminamos el proceso de búsqueda.



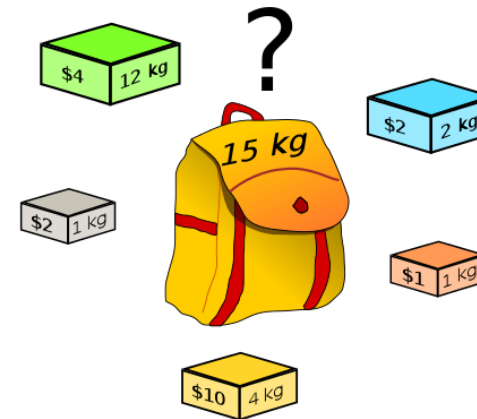
¿Cómo leemos este árbol ponderado?

5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

Ejemplo #1: El problema del Viajero



Ejemplo #2: El problema de la mochila



5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO# 1:

Solución al problema del vendedor ambulante (TSP) – Algoritmo Ramificación y Poda

El vendedor debe visitar todas las ciudades sin parar dos veces en la misma ciudad utilizando la menor distancia posible.

Ciudades a visitar: $n = 5 \rightarrow [a, b, c, d, e]$ las identificamos como $[1, 2, 3, 4, 5]$

Distancias entre ciudades:

	1	2	3	4	5
1	--	10	8	9	7
2	10	--	10	5	6
3	8	10	--	8	9
4	9	5	8	--	6
5	7	6	9	6	--

Pasos a seguir:

1. Calcular el limite inferior Sumar las distancias mas cortas partiendo desde cada ciudad
2. Ramificar desde el limite inferior.

5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO# 1:

PASO #1: Calcular CI o el limite inferior

Sumar cada una de las distancias mas cortas (la menor) partiendo desde cada ciudad, es decir, seleccionamos la primera distancia menor de cada fila y totalizamos los valores obtenidos.

Distancias entre ciudades:

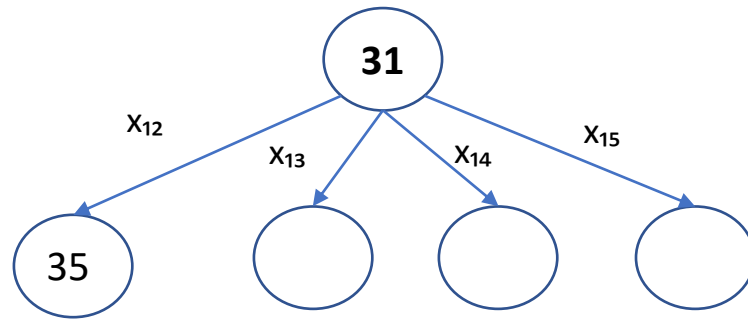
	1	2	3	4	5
1	--	10	8	9	7
2	10	--	10	5	6
3	8	10	--	8	9
4	9	5	8	--	6
5	7	6	9	6	--

$$7+5+8+5+6 = 31 = \text{CI} = \text{Cota o limite inferior}$$

5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO# 1:

PASO #2: Ramificar desde el CI o el limite inferior



Distancias entre ciudades:

	1	2	3	4	5
1	--	10	8	9	7
2	10	--	10	5	6
3	8	10	--	8	9
4	9	5	8	--	6
5	7	6	9	6	--

$X_1 \rightarrow 2$ **No podemos ir de 2 \rightarrow 1** (no se puede retroceder o visitar la ciudad anterior ya visitada)

Seleccionamos las distancias menores por fila

Totalizamos las distancias seleccionadas

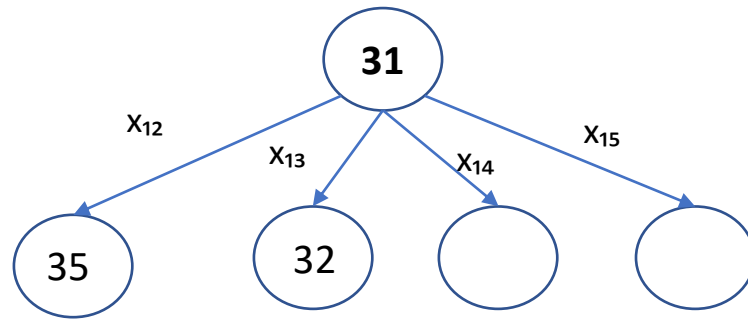
$$10 + 5 + 8 + 6 + 6 = 35$$

35 = nuevo cota o limite inferior a alcanzar.

5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO# 1:

PASO #2: Ramificar desde el CI o el limite inferior



Distancias entre ciudades:

	1	2	3	4	5
1	--	10	8	9	7
2	10	--	10	5	6
3	8	10	--	8	9
4	9	5	8	--	6
5	7	6	9	6	--

$X_1 \rightarrow 3$ **No podemos ir de 3 \rightarrow 1** (no se puede retroceder o visitar la ciudad anterior ya visitada)

Seleccionamos las distancias menores por fila

Totalizamos las distancias seleccionadas

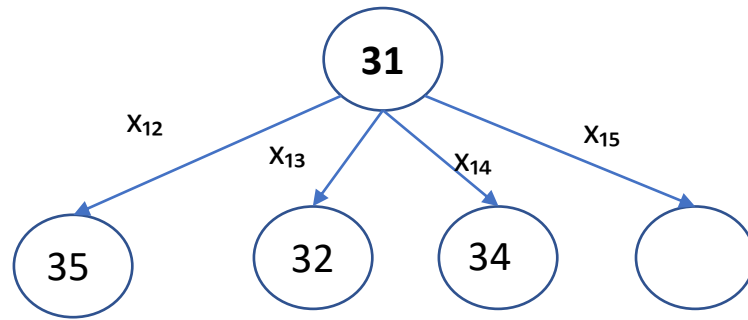
$$8+5+8+5+6 = 32$$

32 = nuevo cota o limite inferior a alcanzar.

5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO# 1:

PASO #2: Ramificar desde el CI o el limite inferior



Distancias entre ciudades:

	1	2	3	4	5
1	--	10	8	9	7
2	10	--	10	5	6
3	8	10	--	8	9
4	9	5	8	--	6
5	7	6	9	6	--

$X_1 \rightarrow 4$ **No podemos ir de 4 \rightarrow 1** (no se puede retroceder o visitar la ciudad anterior ya visitada)

Seleccionamos las distancias menores por fila

Totalizamos las distancias seleccionadas

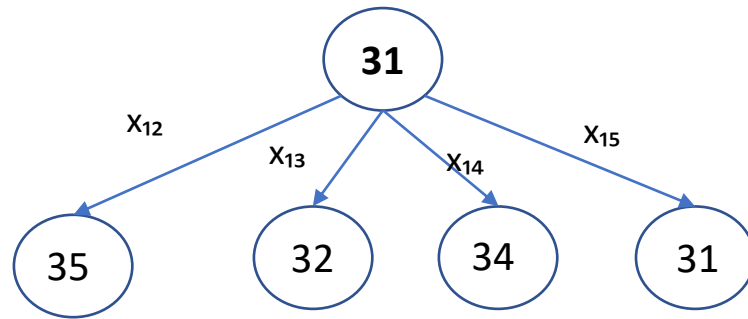
$$9 + 6 + 8 + 5 + 6 = 34$$

34 = nuevo cota o limite inferior a alcanzar.

5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO# 1:

PASO #2: Ramificar desde el CI o el limite inferior



- Evaluando el primer nivel, encontramos que la distancia de 31 minimiza el recorrido.
- La ramificación continua desde dicho nodo.

Distancias entre ciudades:

	1	2	3	4	5
1	--	10	8	9	7
2	10	--	10	5	6
3	8	10	--	8	9
4	9	5	8	--	6
5	7	6	9	6	--

$X_1 \rightarrow 5$ **No podemos ir de 5 \rightarrow 1** (no se puede retroceder o visitar la ciudad anterior ya visitada)

Seleccionamos las distancias menores por fila

Totalizamos las distancias seleccionadas

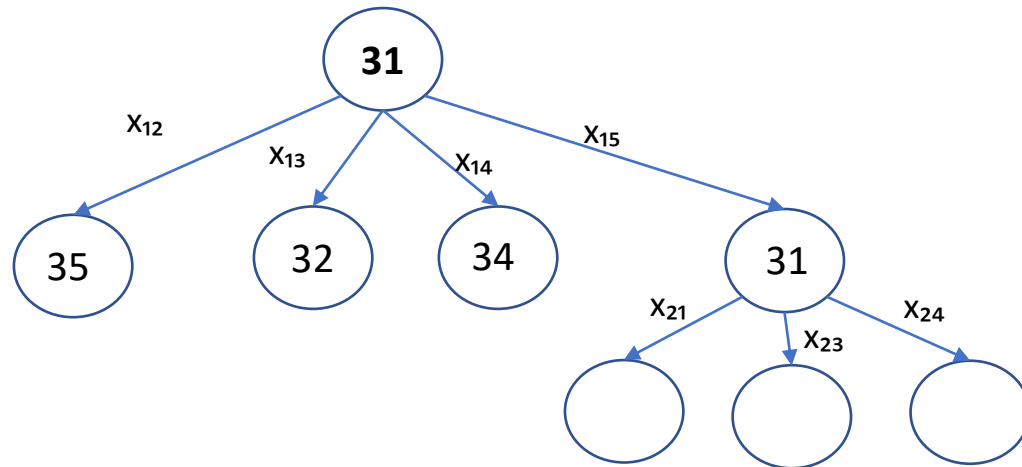
$$7+5+8+5+6= 31$$

31 = nuevo cota o limite inferior a alcanzar.

5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO# 1:

PASO #2: Ramificar desde el CI o el limite inferior



Distancias entre ciudades:

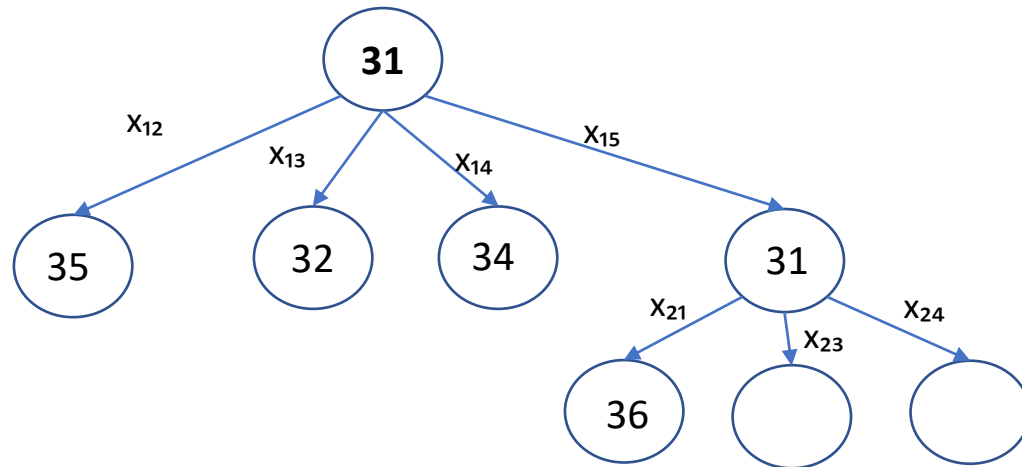
	1	2	3	4	5
1	--	10	8	9	7
2	10	--	10	5	6
3	8	10	--	8	9
4	9	5	8	--	6
5	7	6	9	6	--

- Ahora, en el segundo nivel del árbol, evaluaremos ir desde la ciudad 2 a las otras 3 ciudades que no sean la 5 porque ya la visitamos en el primer nivel ni la 2 (porque de 2->2 no podemos ir porque ya estamos allí).

5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO# 1:

PASO #2: Ramificar desde el CI o el limite inferior



Distancias entre ciudades:

	1	2	3	4	5
1	--	10	8	9	7
2	10	--	10	5	6
3	8	10	--	8	9
4	9	5	8	--	6
5	7	6	9	6	--

$X_1 \rightarrow 5$ de 1 fuimos a 5

$X_2 \rightarrow 1$ de 2 fuimos a 1

No podemos ir de 5 \rightarrow 1 ni de 1 \rightarrow 2

Seleccionamos las distancias menores por fila

Totalizamos las distancias seleccionadas

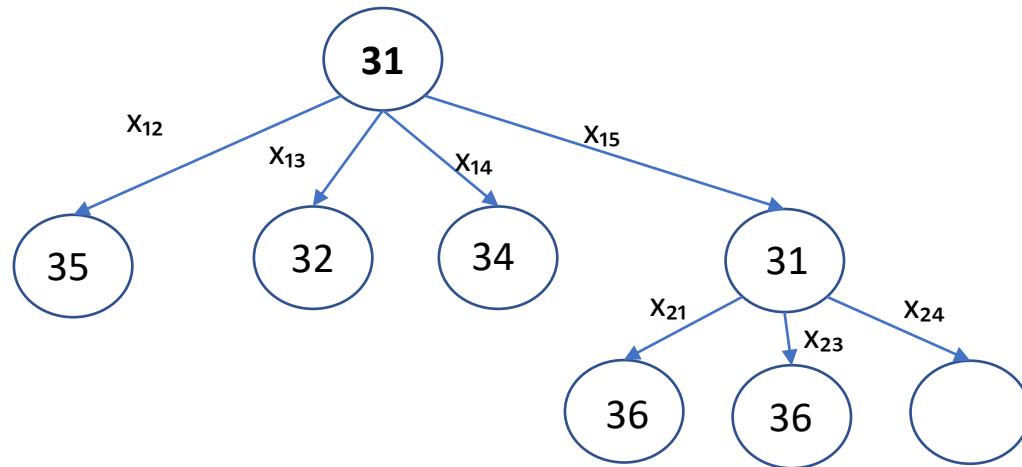
$7+10+8+5+6= 36$

36 = nuevo cota o limite inferior a alcanzar.

5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO# 1:

PASO #2: Ramificar desde el CI o el limite inferior



Distancias entre ciudades:

	1	2	3	4	5
1	--	10	8	9	7
2	10	--	10	5	6
3	8	10	--	8	9
4	9	5	8	--	6
5	7	6	9	6	--

$X_1 \rightarrow 5$ de 1 ya fuimos a 5

$X_2 \rightarrow 3$ de 2 vamos a 3

No podemos ir de 5 \rightarrow 1 ni de 3 \rightarrow 2

Seleccionamos las distancias menores por fila

Totalizamos las distancias seleccionadas

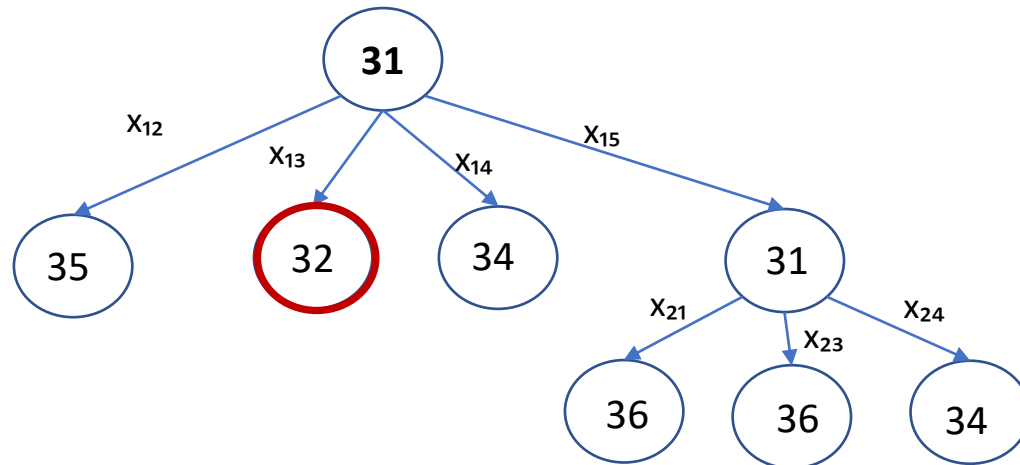
$$7+10+8+5+6= 36$$

36 = nuevo cota o limite inferior a alcanzar.

5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO# 1:

PASO #2: Ramificar desde el CI o el limite inferior



Cuál rama seguimos expandiendo?

Respuesta: La que menor valor tenga....

Entre el primer y segundo nivel....

Y esa es la de valor de **nodo 32**

Distancias entre ciudades:

	1	2	3	4	5
1	--	10	8	9	7
2	10	--	10	5	6
3	8	10	--	8	9
4	9	5	8	--	6
5	7	6	9	6	--

$X_1 \rightarrow 5$ de 1 ya fuimos a 5

$X_2 \rightarrow 4$ de 2 vamos a 4

No podemos ir de 5 \rightarrow 1 ni de 4 \rightarrow 2

Seleccionamos las distancias menores por fila

Totalizamos las distancias seleccionadas

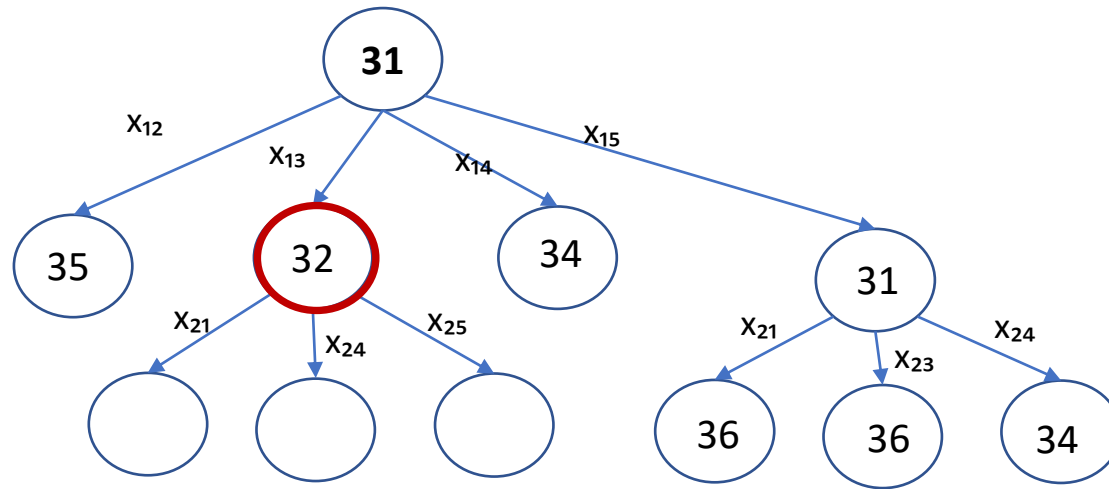
$$7+5+8+8+6= 34$$

34 = nuevo cota o limite inferior a alcanzar.

5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO# 1:

PASO #2: Ramificar desde el CI o el limite inferior



Distancias entre ciudades:

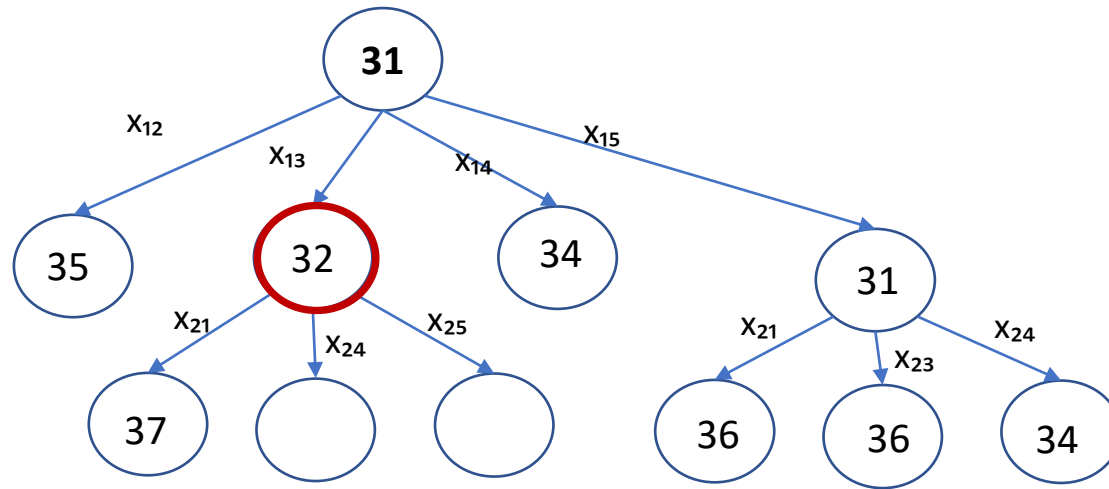
	1	2	3	4	5
1	--	10	8	9	7
2	10	--	10	5	6
3	8	10	--	8	9
4	9	5	8	--	6
5	7	6	9	6	--

- Seguimos en el segundo nivel del árbol, evaluaremos ir desde la ciudad 2 a las otras 3 ciudades que no sean la 3 porque ya la visitamos en el primer nivel ni la 2 (porque de 2->2 no podemos ir).
- Queremos encontrar una ruta que minimice la distancia 32.

5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO# 1:

PASO #2: Ramificar desde el CI o el limite inferior



Distancias entre ciudades:

	1	2	3	4	5
1	--	10	8	9	7
2	10	--	10	5	6
3	8	10	--	8	9
4	9	5	8	--	6
5	7	6	9	6	--

$X_1 \rightarrow 3$ (de 1 ya fuimos a 3 en el nivel 1)

$X_2 \rightarrow 1$ de 2 vamos a 1

No podemos ir de 3 \rightarrow 1 ni de 1 \rightarrow 2

Seleccionamos las distancias menores por fila

Totalizamos las distancias seleccionadas

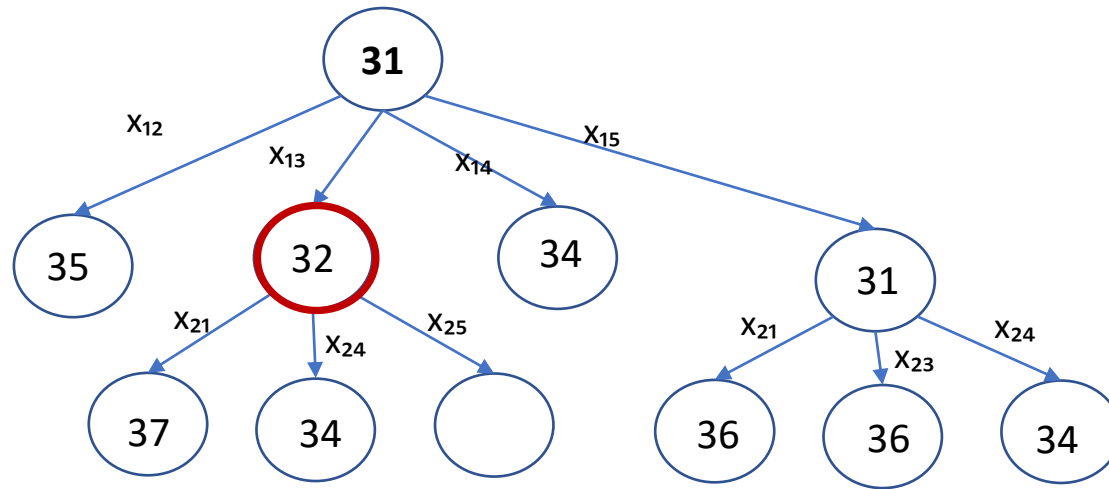
$$8 + 10 + 8 + 5 + 6 = 37$$

37 = nuevo cota o limite inferior a alcanzar.

5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO# 1:

PASO #2: Ramificar desde el CI o el limite inferior



Distancias entre ciudades:

	1	2	3	4	5
1	--	10	8	9	7
2	10	--	10	5	6
3	8	10	--	8	9
4	9	5	8	--	6
5	7	6	9	6	--

$X_1 \rightarrow 3$ (de 1 ya fuimos a 3 en el nivel 1)

$X_2 \rightarrow 4$ de 2 vamos a 4

No podemos ir de 3 \rightarrow 1 ni de 4 \rightarrow 2

Seleccionamos las distancias menores por fila

Totalizamos las distancias seleccionadas

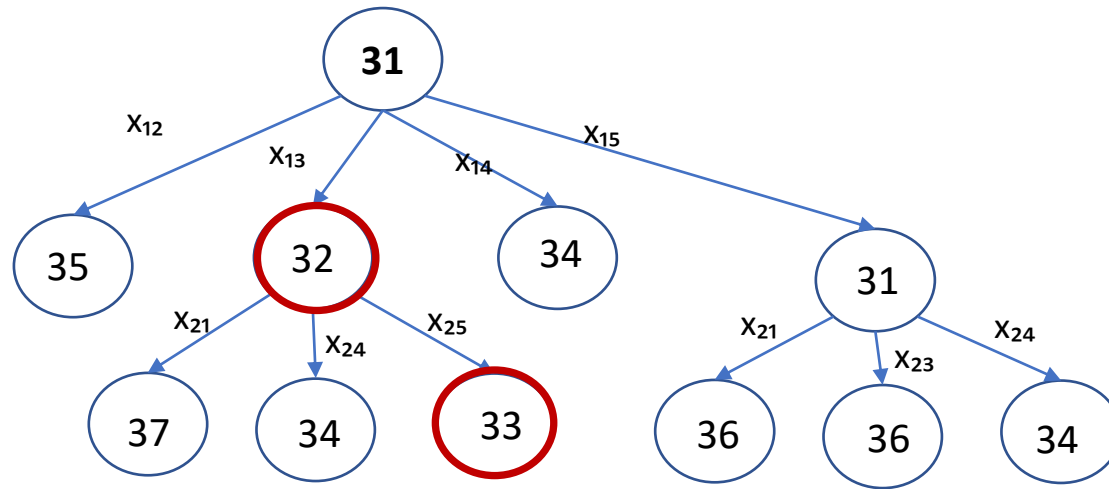
$$8 + 5 + 9 + 6 + 6 = 34$$

34 = nuevo cota o limite inferior a alcanzar.

5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO# 1:

PASO #2: Ramificar desde el CI o el limite inferior



Cuál rama seguimos expandiendo?

Respuesta: La que menor valor tenga.... Y esa es la de valor 33

Distancias entre ciudades:

	1	2	3	4	5
1	--	10	8	9	7
2	10	--	10	5	6
3	8	10	--	8	9
4	9	5	8	--	6
5	7	6	9	6	--

$X_1 \rightarrow 3$ (de 1 ya fuimos a 3 en el nivel 1)

$X_2 \rightarrow 5$ de 2 vamos a 5

No podemos ir de 3 \rightarrow 1 ni de 5 \rightarrow 2

Seleccionamos las distancias menores por fila

Totalizamos las distancias seleccionadas

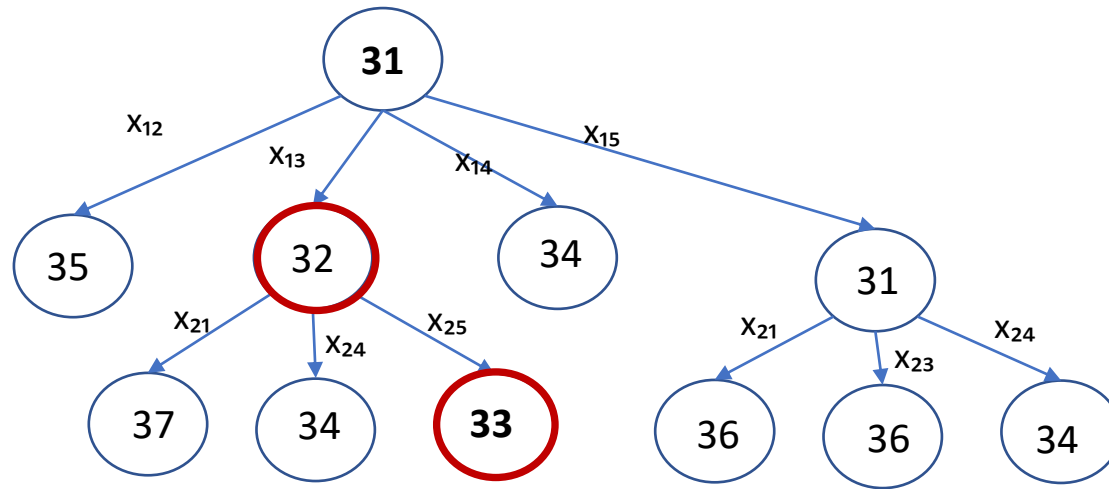
$$8+6+8+5+6= 33$$

33 = nuevo cota o limite inferior a alcanzar.

5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO# 1:

PASO #2: Ramificar desde el CI o el limite inferior



Distancias entre ciudades:

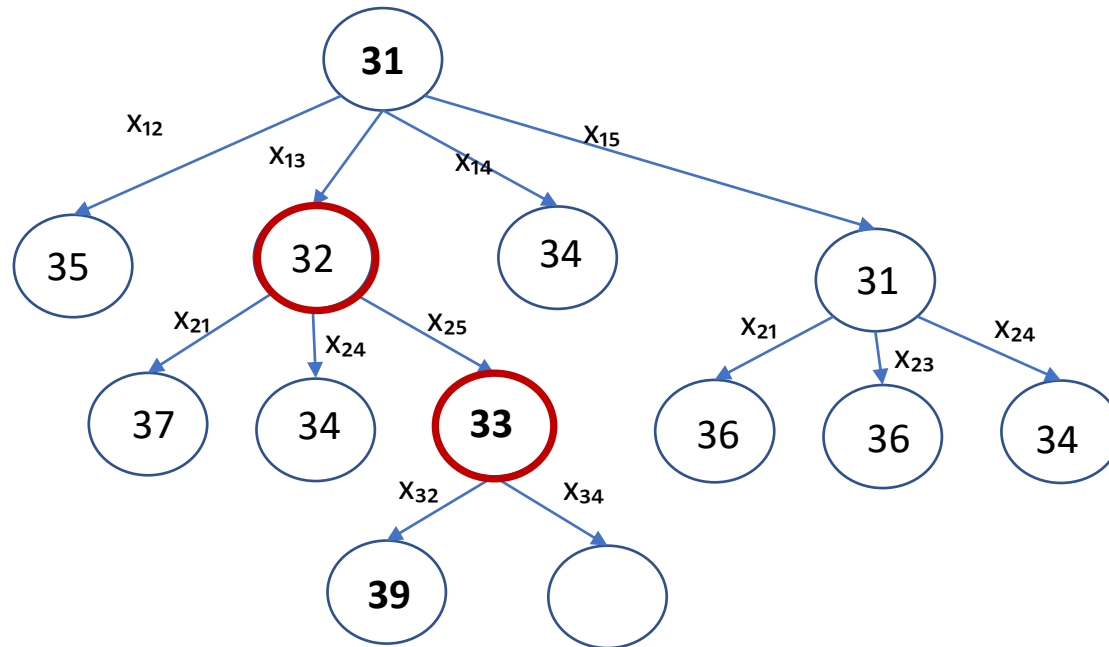
	1	2	3	4	5
1	--	10	8	9	7
2	10	--	10	5	6
3	8	10	--	8	9
4	9	5	8	--	6
5	7	6	9	6	--

- Pasamos al tercer nivel del árbol, evaluaremos ir desde la ciudad 3 a las otras 2 ciudades que no sean la 5 porque ya la visitamos en el segundo nivel, ni la 3 (porque de 3->3 no podemos ir). Nos queda por visitar las ciudades: 2 y 4.
- Queremos encontrar una ruta que minimice la distancia 33.

5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO# 1:

PASO #2: Ramificar desde el CI o el limite inferior



1-3-2-5-4-1
(una posible solución)

Distancias entre ciudades:

	1	2	3	4	5
1	--	10	8	9	7
2	10	--	10	5	6
3	8	10	--	8	9
4	9	5	8	--	6
5	7	6	9	6	--

$X_1 \rightarrow 3$ de 1 ya fuimos a 3

$X_2 \rightarrow 5$ de 2 ya fuimos a 5

$X_3 \rightarrow 2$ de 3 vamos a 2

No podemos ir de 3 \rightarrow 1 ni de 5 \rightarrow 2, ni 2 \rightarrow 3

Seleccionamos las distancias menores por fila

Totalizamos las distancias seleccionadas

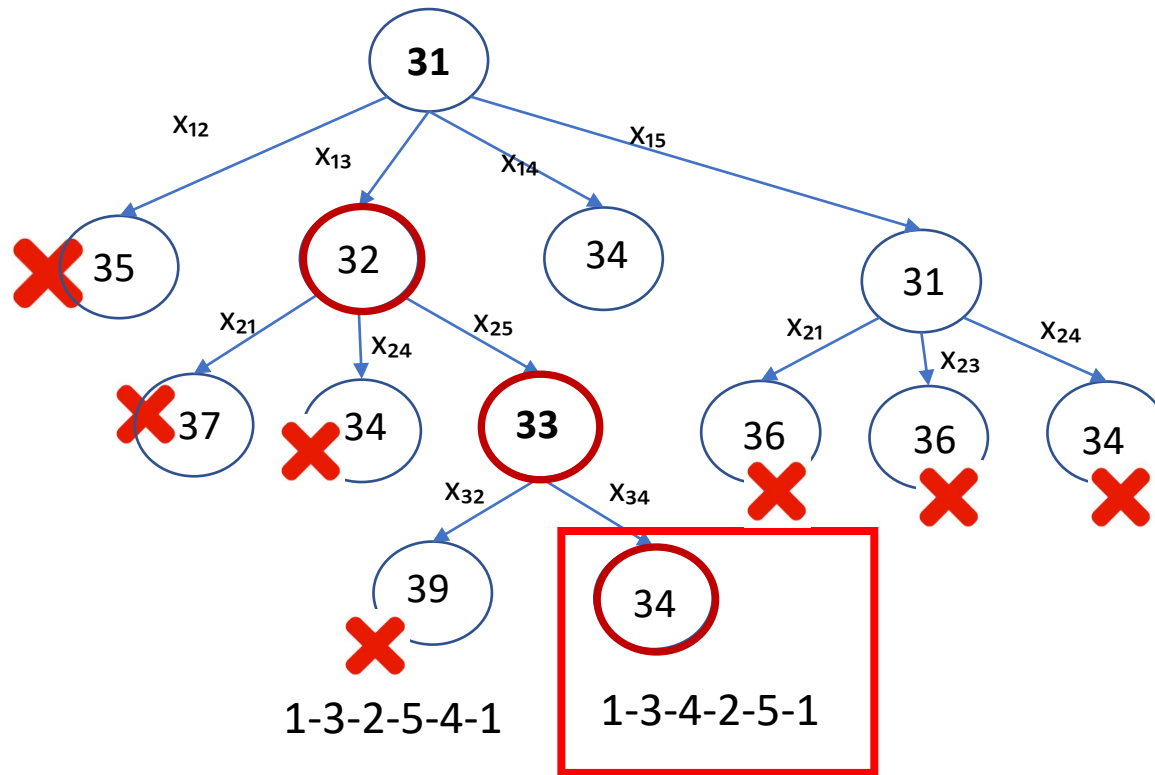
$8+6+10+9+6= 39$

39 = nuevo cota o limite inferior a alcanzar.

5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO# 1:

PASO #2: Ramificar desde el CI o el limite inferior



Esta solución permite podar ramas cuyos valores son mayores a los encontrados.
Para las ramas con el mismo valor (34) no se ramifica porque no se encontrará una cota menor a 34

Distancias entre ciudades:

	1	2	3	4	5
1	--	10	8	9	7
2	10	--	10	5	6
3	8	10	--	8	9
4	9	5	8	--	6
5	7	6	9	6	--

X1->3 de 1 ya fuimos a 3

X2->5 de 2 ya fuimos a 5

X3->4 de 3 vamos a 4

No podemos ir de 3->1 ni de 5->2, ni 4->3

Seleccionamos las distancias menores por fila

Totalizamos las distancias seleccionadas

$8+6+8+5+7= 34$

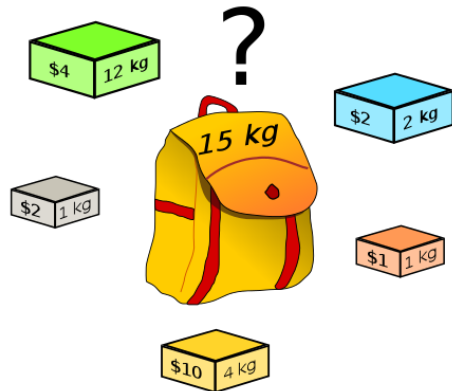
34 = nuevo cota o limite inferior a alcanzar.

5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO #2: El problema de la mochila

Pasos a seguir:

- Hay n objetos dados y la capacidad de la mochila es M .
- Seleccione algunos objetos para llenar la mochila de tal manera que no exceda la capacidad de la mochila y se pueda obtener el máximo beneficio.
- El problema de la mochila es un problema de maximización. Significa que siempre buscaremos para v **máximo** 1×1 (donde v_1 representa el beneficio del objeto x_1).



Considere la instancia $M = 15$ (máxima capacidad de la mochila)
cantidad de productos $\rightarrow n = 4$
valor de cada producto $\rightarrow v = (v_1, v_2, v_3, v_4) = 10, 10, 12, 18$
peso de cada producto $\rightarrow w = (w_1, w_2, w_3, w_4) = (2, 4, 6, 9)$

5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO #2: El problema de la mochila

Pasos a seguir:

Paso# 1: Calcular el limite inferior y el limite superior de cada nodo

- Ordenar las ganancias y pesos del artículo con respecto a la proporción de ganancia por peso.
- Después de eso, colocar el primer artículo en la mochila.

Producto	Valor (v)	Peso (w)	LS = CS (*)	LI = CI
1	10	2	10	10
2	10	4	10	10
3	12	6	12	12
4	18	9	0	6

(*) **CS** solo permite valores enteros
CI si permite fracciones

CS= 32 CI = 38

M = 15 (máxima capacidad de la mochila)

n = 4

v = (v1, v2, v3, v4) = 10, 10, 12, 18

w = (w1, w2, w3, w4) = (2, 4, 6, 9)

CS

Beneficio de artículos en M = $10+10+12 = 32$
(para los 3 primeros artículos)



CS = Limite superior = 32

(introducimos solo los 3 primeros artículos
y sobraron 3kg de espacio libre)

CI

Beneficio de artículos en M = $10+10+12 + 6 = 38$



(proporción de ganancia x 3kg)

Límite inferior = $10 + 10 + 12 + (3/9 * 18) = 32 + 6 = 38$

5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO #2: El problema de la mochila

Pasos a seguir:

$M = 15$ (máxima capacidad de la mochila)

$n = 4$

$\mathbf{v} = (v_1, v_2, v_3, v_4) = 10, 10, 12, 18$

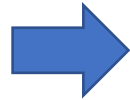
$\mathbf{w} = (w_1, w_2, w_3, w_4) = (2, 4, 6, 9)$

Paso# 1: Calcular el limite inferior y el limite superior de cada nodo (continuación)

- La mochila es un problema de maximización, pero la técnica de **ramificación** es aplicable solo para problemas de minimización. Para convertir un problema de maximización en un problema de minimización, debemos tomar un **signo negativo** para el límite superior y el límite inferior.

Límite superior (LS o CS) = - 32

Límite inferior (LI o CI) = -38



1

-38
-32

CI
CS

5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO #2: El problema de la mochila

Paso# 2: Elegimos la ruta, que ha minimizado la diferencia entre el límite superior y el límite inferior entre el **nodo 2 y 3**.

$M = 15$ (máxima capacidad de la mochila)
 $n = 4$
 $v = (v_1, v_2, v_3, v_4) = 10, 10, 12, 18$
 $w = (w_1, w_2, w_3, w_4) = (2, 4, 6, 9)$

- Ahora calcularemos el límite superior y el límite inferior para los **nodos 2, 3**

Producto	Valor (v)	Peso (w)	LS = CS (*)	LI = CI
1	10	2	10	10
2	10	4	10	10
3	12	6	12	12
4	18	9	0	6

12kg

Para el Nodo 2

$x_1=1$, significa que debemos colocar el artículo en la mochila.

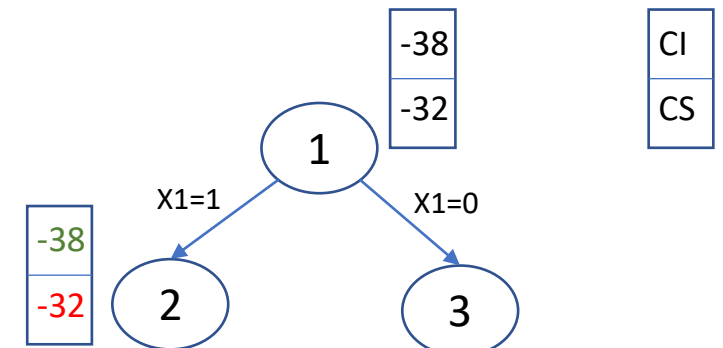
$CS = 10 + 10 + 12 = 32$, hazlo como -32

$CI = 10 + 10 + 12 + (3/9 * 18) = 32 + 6 = 38$
 lo hacemos como -38

(*) CS solo permite valores enteros
 CI si permite fracciones

CS= 32

CI = 38



5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO #2: El problema de la mochila

Paso# 2: Continuación...

- Ahora calcularemos el límite superior y el límite inferior para el **nodo 3**

$M = 15$ (máxima capacidad de la mochila)
 $n = 4$
 $v = (v_1, v_2, v_3, v_4) = 10, 10, 12, 18$
 $w = (w_1, w_2, w_3, w_4) = (2, 4, 6, 9)$

Producto	Valor (v)	Peso (w)	LS = CS (*)	LI = CI
1	10	2	10	10
2	10	4	10	10
3	12	6	12	12
4	18	9	0	10

10kg

(*) CS solo permite valores enteros
CI si permite fracciones

CS= 22

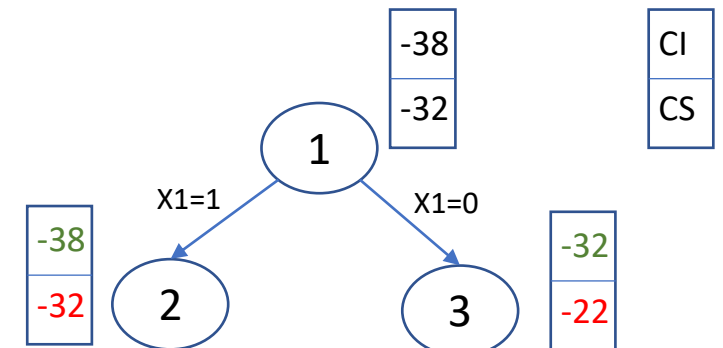
CI = 32

Para el Nodo 3

$x_1=0$, significa que **NO debemos colocar** el primer artículo en la mochila.

CS = $10 + 12 = 22$, hazlo como -22

CI = $10 + 12 + (5/9 * 18) = 10 + 12 + 10 = 32$
lo hacemos como -32



5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO #2: El problema de la mochila

Paso# 2: Continuación...

- Ahora calcularemos el límite superior y el límite inferior para el **nodo 3**

Producto	Valor (v)	Peso (w)	LS = CS (*)	LI = CI
1	10	2	10	10
2	10	4	10	10
3	12	6	12	12
4	18	9	0	10

CS= 22 CI = 32

Para el Nodo 3

$x=0$, significa que **NO debemos colocar** el artículo en la mochila.

CS = $10 + 12 = 22$, hazlo como -22

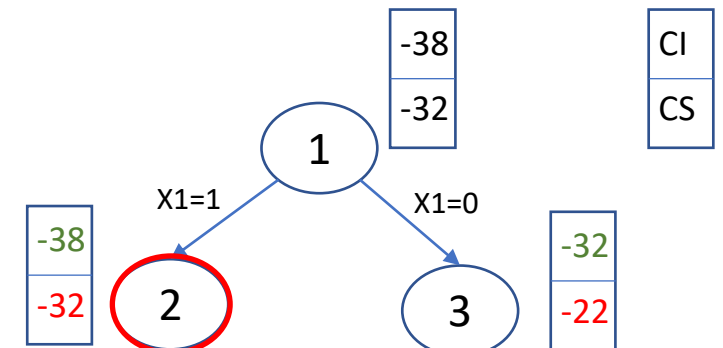
CI = $10 + 12 + (5/9 * 18) = 10 + 12 + 10 = 32$
lo hacemos como -32

M = 15 (máxima capacidad de la mochila)

n = 4

v = (v1, v2, v3, v4) = 10, 10, 12, 18

w = (w1, w2, w3, w4) = (2, 4, 6, 9)



- Calcularemos la diferencia del límite superior y el límite inferior para los **nodos 2, 3**

Para el nodo 2, CS-CI = $-32 + 38 = 6$

Para el nodo 3, CS-CI = $-22 + 32 = 10$



Elegimos seguir por el **nodo 2**, ya que tiene un valor de diferencia mínima de 6

(*) **CS** solo permite valores enteros
CI si permite fracciones

5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO #2: El problema de la mochila

Paso# 3: Calcularemos el límite inferior y el límite superior de los **nodos 4 y 5**.

- Ahora calcularemos el límite superior y el límite inferior para el **nodo 4**

Producto	Valor (v)	Peso (w)	LS = CS (*)	LI = CI
1	10	2	10	10
2	10	4	10	10
3	12	6	12	12
4	18	9	0	6

(*) **CS** solo permite valores enteros
CI si permite fracciones

CS= 32

CI = 38

Para el Nodo 4

$x_2=1$, significa que debemos colocar el artículo en la mochila.

$CS = 10 + 10 + 12 = 32$, hazlo como -32

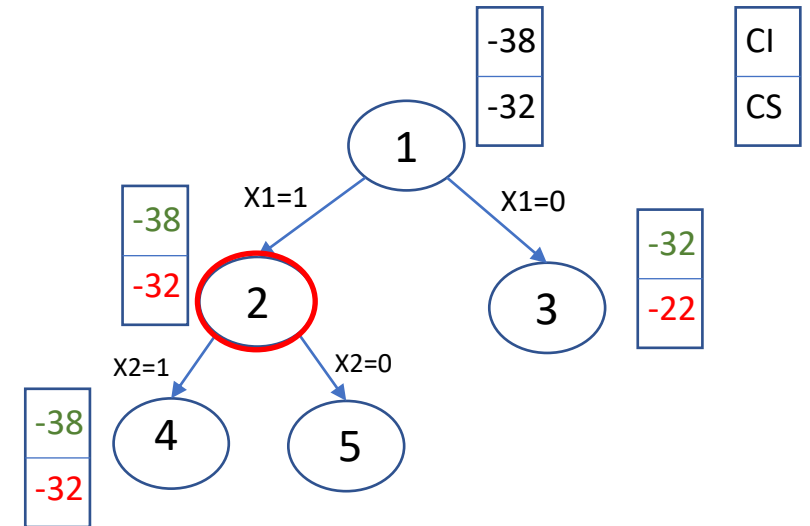
$CI = 10 + 10 + 12 + (3/9 * 18) = 32 + 6 = 38$
lo hacemos como -38

M = 15 (máxima capacidad de la mochila)

n = 4

v = (v1, v2, v3, v4) = 10, 10, 12, 18

w = (w1, w2, w3, w4) = (2, 4, 6, 9)



5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO #2: El problema de la mochila

Paso# 3: Continuación...

- Ahora calcularemos el límite superior y el límite inferior para el **nodo 5**

Producto	Valor (v)	Peso (w)	LS = CS (*)	LI = CI
1	10	2	10	10
2	10	4	10	10
3	12	6	12	12
4	18	9	0	14

CS= 22

CI = 36

Para el Nodo 5

$x_2=0$, significa que **NO debemos colocar** el artículo en la mochila.

CS = 10 + 12 = 22, hazlo como -22

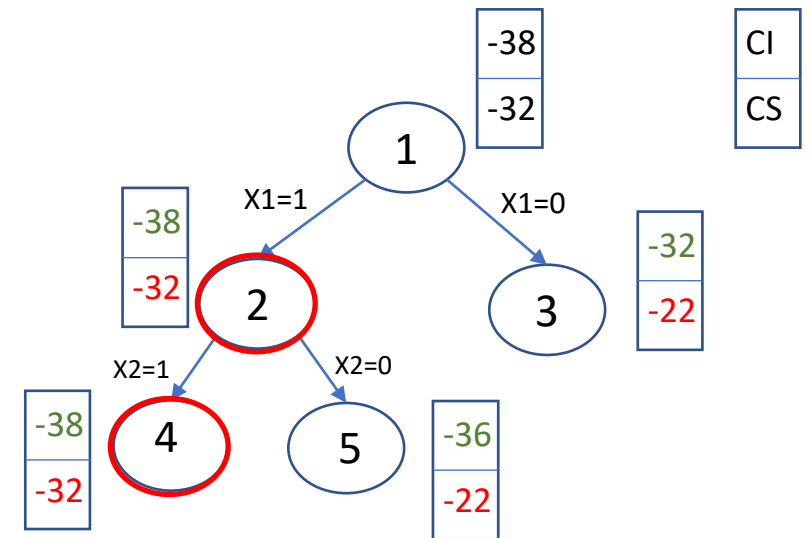
CI = 10 + 12 + ((7/9 * 18) = 10 + 12 + 14 = 36
lo hacemos como -36

M = 15 (máxima capacidad de la mochila)

n = 4

v = (v1, v2, v3, v4) = 10, 10, 12, 18

w = (w1, w2, w3, w4) = (2, 4, 6, 9)



- Calcularemos la diferencia del límite superior y el límite inferior para los **nodos 4, 5**

Para el nodo 4, CS-CI = -32 + 38 = 6

Para el nodo 5, CS-CI = -22 + 36 = 14



Elegimos seguir por el **nodo 4**, ya que tiene un valor de diferencia mínima de 6

5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO #2: El problema de la mochila

Paso# 4: Calcularemos el límite inferior y el límite superior de los **nodos 6 y 7**.

- Ahora calcularemos el límite superior y el límite inferior para el **nodo 6**

Producto	Valor (v)	Peso (w)	LS = CS (*)	LI = CI
1	10	2	10	10
2	10	4	10	10
3	12	6	12	12
4	18	9	0	6

(*) **CS** solo permite valores enteros
CI si permite fracciones

CS = 32

CI = 38

Para el Nodo 6

$x_3=1$, significa que debemos colocar el artículo en la mochila.

CS = $10 + 10 + 12 = 32$, hazlo como -32

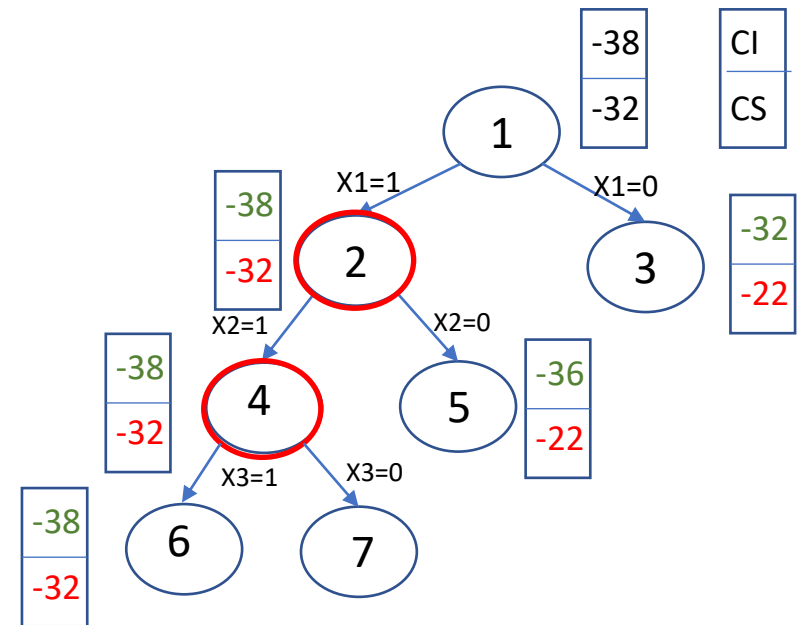
CI = $10 + 10 + 12 + (3/9 * 18) = 32 + 6 = 38$
lo hacemos como -38

M = 15 (máxima capacidad de la mochila)

n = 4

v = (v_1, v_2, v_3, v_4) = 10, 10, 12, 18

w = (w_1, w_2, w_3, w_4) = (2, 4, 6, 9)



5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO #2: El problema de la mochila

Paso# 4: Continuación...

- Ahora calcularemos el límite superior y el límite inferior para el **nodo 7**

Producto	Valor (v)	Peso (w)	LS = CS (*)	LI = CI
1	10	2	10	10
2	10	4	10	10
3	12	6	12	12
4	18	9	18	18
			CS= 38	CI = 38

Para el Nodo 7

$x_3=0$, significa que **NO debemos colocar** el artículo en la mochila.

CS = 10 + 10 + 18 = 38, hazlo como -38

CI = 10 + 10 + 18 = 38 lo hacemos como -38

- Calcularemos la diferencia del límite superior y el límite inferior para los **nodos 6, 7**

Para el nodo 6, CS-CI = -32 + 38 = 6

Para el nodo 7, CS-CI = -38 + 38 = 0



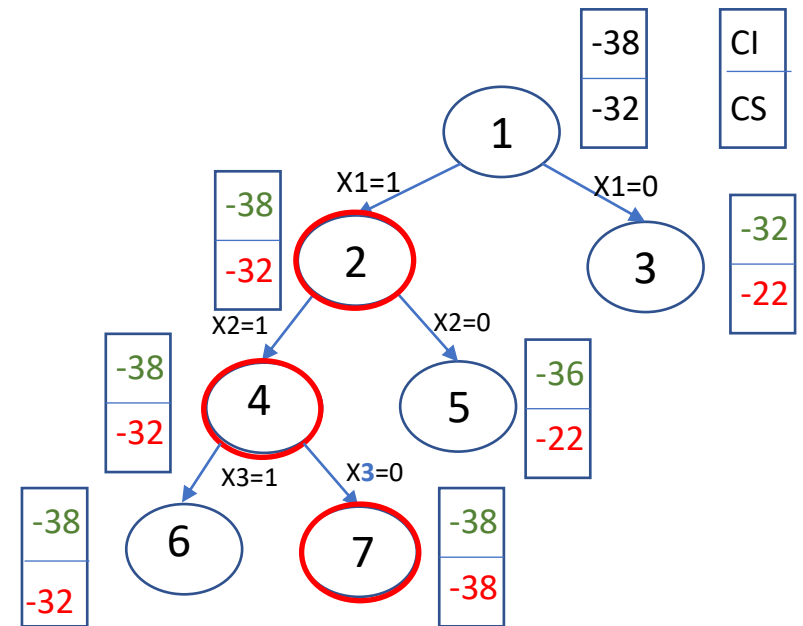
Elegimos seguir por el **nodo 7**, ya que tiene un valor de diferencia mínima de **0**

M = 15 (máxima capacidad de la mochila)

n = 4

v = (v1, v2, v3, v4) = 10, 10, 12, 18

w = (w1, w2, w3, w4) = (2, 4, 6, 9)



5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO #2: El problema de la mochila

Paso# 5: Calcularemos el límite inferior y el límite superior de los **nodos 8 y 9**.

- Ahora calcularemos el límite superior y el límite inferior para el **nodo 8**

Producto	Valor (v)	Peso (w)	LS = CS (*)	LI = CI
1	10	2	10	10
2	10	4	10	10
3	12	6	12	12
4	18	9	18	6

(*) CS solo permite valores enteros
CI si permite fracciones

CS = 32

CI = 38

Para el Nodo 8

$x_4=1$, significa que debemos colocar el artículo en la mochila.

CS = $10 + 10 + 18 = 38$, hazlo como -38

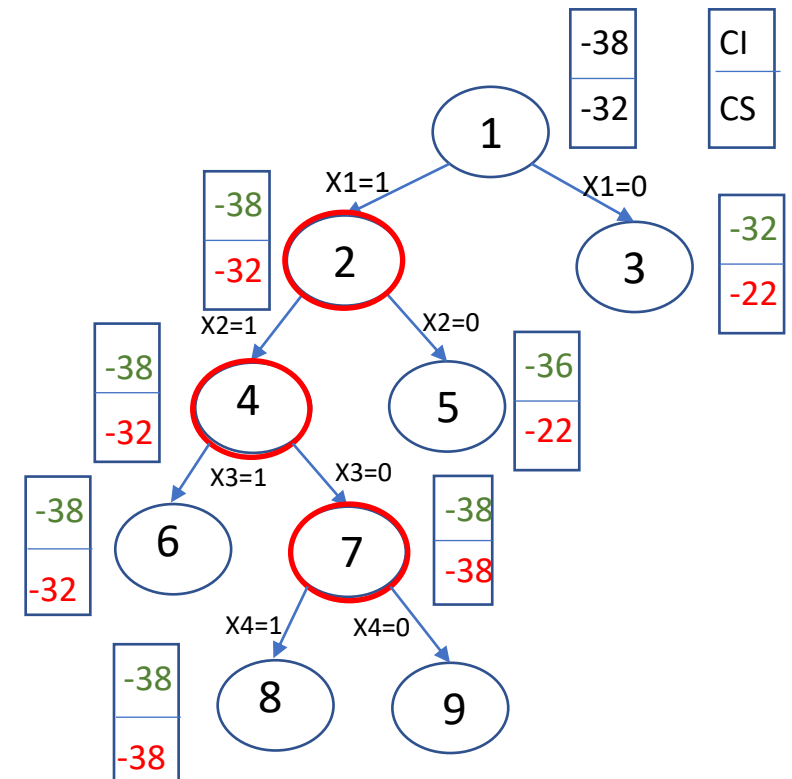
CI = $10 + 10 + 12 + (3/9 * 18) = 32 + 6 = 38$
lo hacemos como -38

$M = 15$ (máxima capacidad de la mochila)

$n = 4$

$v = (v_1, v_2, v_3, v_4) = 10, 10, 12, 18$

$w = (w_1, w_2, w_3, w_4) = (2, 4, 6, 9)$



5. Ejemplos aplicando Ramificación y Poda

EJEMPLO #2: El problema de la mochila

Paso# 5: Continuación...

- Ahora calcularemos el límite superior y el límite inferior para el **nodo 9**

Producto	Valor (v)	Peso (w)	LS = CS (*)	LI = CI
1	10	2	10	10
2	10	4	10	10
3	12	6	12	12
4	18	9	18	14
-----			CS= 32	CI = 32

Para el Nodo 9

$x_4=0$, significa que **NO debemos colocar** el artículo en la mochila.

CS = 10 + 10 + 12 = 32, hazlo como -32

CI = 10 + 10 + 12 = 32, lo hacemos como -32

- Calcularemos la diferencia del límite superior y el límite inferior para los **nodos 8, 9**

Para el nodo 8, CS-CI = -38 + 38 = 0

Para el nodo 9, CS-CI = -32 + 32 = 0



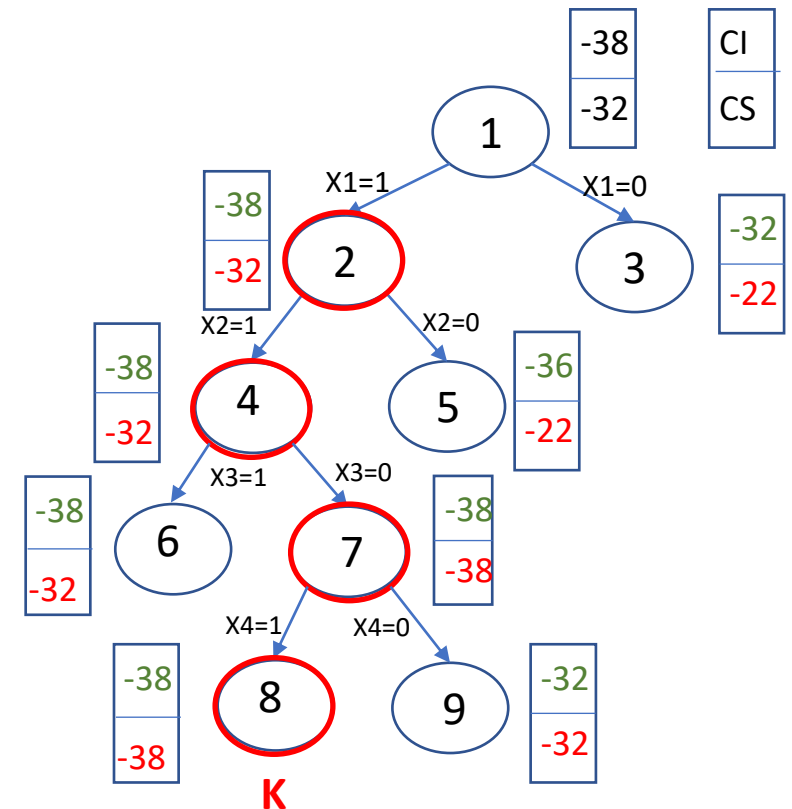
La diferencia es la misma = 0, debemos comparar los límites superiores de los nodos 8 y 9. Descartamos el nodo 9, que tiene el límite superior máximo (-32)

M = 15 (máxima capacidad de la mochila)

n = 4

v = (v1, v2, v3, v4) = 10, 10, 12, 18

w = (w1, w2, w3, w4) = (2, 4, 6, 9)



(*) CS solo permite valores enteros
CI si permite fracciones

PREGUNTAS

Dudas y opiniones