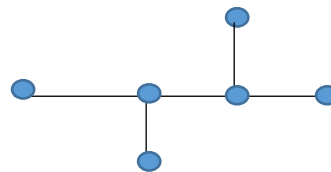
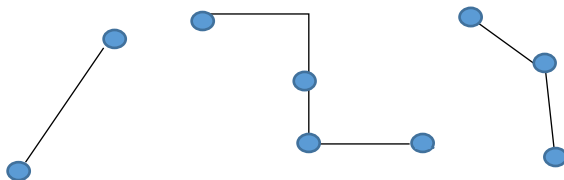


ÁRBOLES

Árbol Libre o Árbol No Orientado es un grafo conexo y acíclico

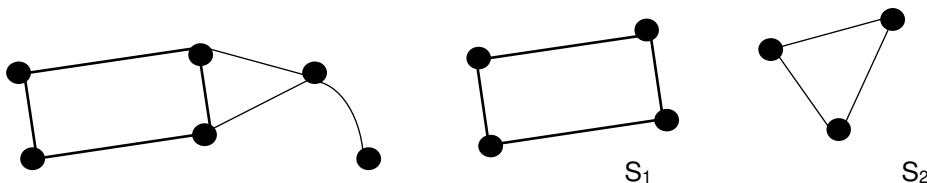


Bosque es un conjunto de árboles:



Definición: un subgrafo **S** de G que goce de una propiedad P se llama **Minimal** respecto de **P** si ningún subgrafo estrictamente menor que S (es decir con menos vértices y/o aristas) goza de la propiedad P .

Ejemplo: Supongamos que P es la propiedad “tener un solo ciclo” y consideremos el siguiente grafo:



Ambos subgrafos verifican la propiedad P pero, S_2 es minimal

Definición: un subgrafo **S** de G que goce de una propiedad P se llama **Maximal** respecto de **P** si ningún subgrafo estrictamente mayor que S (es decir con más vértices y/o aristas) goza de la propiedad P .

Definición: Un subgrafo S de G se denomina COBERTOR si contiene a TODOS los vértices de G

Definición: Si $G = (V, A, \varphi)$ es un grafo conexo, se llama número cíclico de G al número natural:

$$\gamma(G) = |A| - |V| + 1, \quad \text{donde } |A| \text{ es el número de aristas de } G \text{ y } |V| \text{ es el número de vértices de } G$$

: Si $G = (V, A, \varphi)$ es un grafo con k componentes conexas será: $\gamma(G) = |A| - |V| + k$

Si $\gamma(G) = 0 \rightarrow G$ es acíclico

Si $\gamma(G) = 1 \rightarrow G$ tiene un solo ciclo

Si $\gamma(G) \geq 2 \rightarrow G$ tiene más de un ciclo

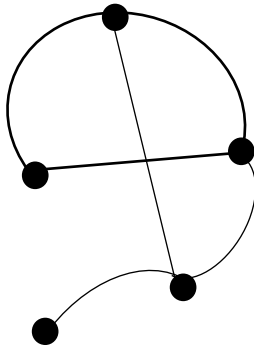
Teorema: Si $G = (V, A, \varphi)$, con $|V| = n$, es un grafo conexo, el número de aristas que deben suprimirse para obtener un árbol maximal **T** es el número cíclico:

Demostración: Por ser T cobertor, tiene todos los vértices de G, luego $|V| = n$ y por ser árbol (grafo conexo y Acíclico), el número de aristas será: $|A| = |V| - 1$ (porque: $0 = |A| - |V| + 1$)

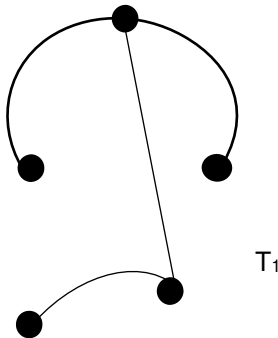
El número de aristas que hay que suprimir para obtener T será la diferencia entre el número de aristas de G y el número de aristas de T, es decir:

$$|A| - (|V| - 1) = |A| - |V| + 1 = \gamma(G)$$

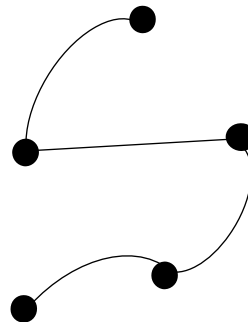
Ejemplo:



$$|A| = 6; |V| = 5 \rightarrow \gamma(G) = 6 - 5 + 1 = 2$$



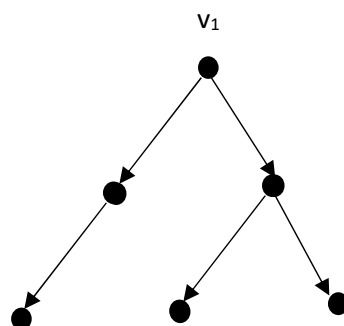
T₁



T₂

Árbol Orientado o con Raíz: Un grafo $\vec{G} = (V, A, \Phi)$ es un árbol orientado de raíz $v_1 \in V$ si:

- Todo vértice distinto de v_1 es extremo terminal de un solo arco
- \vec{G} no tiene circuitos
- La raíz v_1 no es extremo terminal de ningún arco.



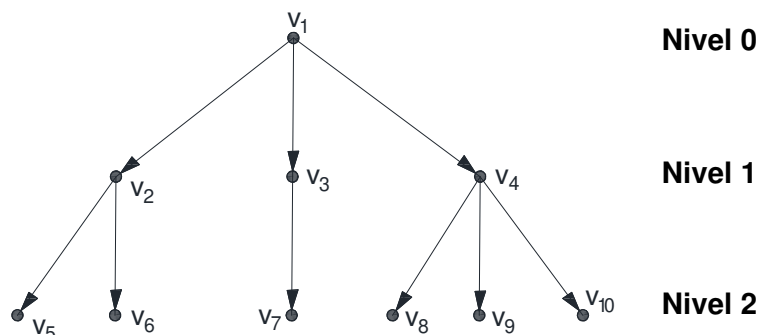
Una vez determinada la raíz (v_1) ningún arco podrá llegar a v_1 (v_1 está ubicado en el **Nivel Cero**), pero sí podrán salir arcos de ella.

Los vértices donde terminan los arcos que salen de v_1 se denominan vértices de **Nivel Uno**.

Ningún vértice del Nivel 1 podrá tener otros arcos que lleguen a él, pero sí pueden tener arcos que salgan de cada uno de ellos.

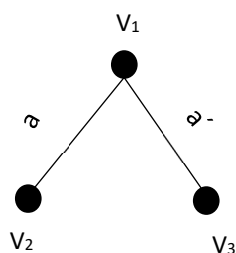
Los arcos que salen de un vértice del nivel 1 terminan en vértices que pertenecen al **Nivel Dos**.

Los vértices de los cuales no salen otros arcos reciben el nombre: **Hojas o Vértices Pendientes del árbol**.



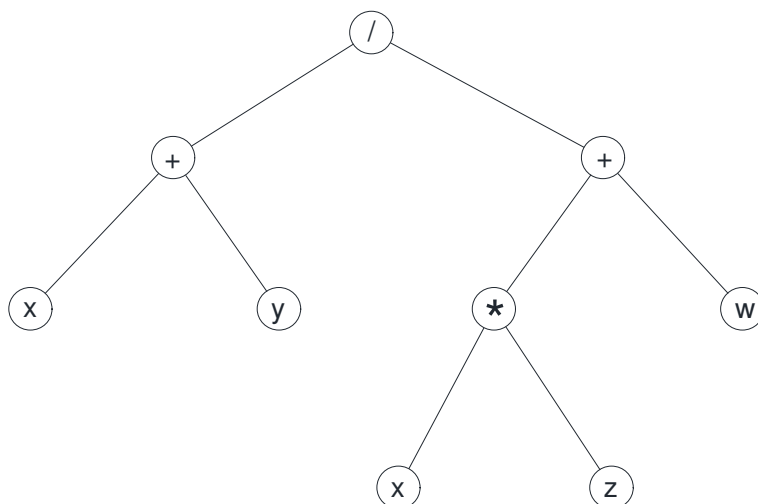
Árboles con raíz ordenados: Son los árboles en los cuales las aristas están ordenadas.

Sea T un árbol ordenado, a y a' dos aristas que parten de un vértice v_1 y van a los vértices v_2 y v_3 ; si a precede a a' en el orden de T dibujamos la arista a a la izquierda de la arista a' y, por lo tanto, se establece el mismo orden con los vértices: v_2 precede a v_3 .

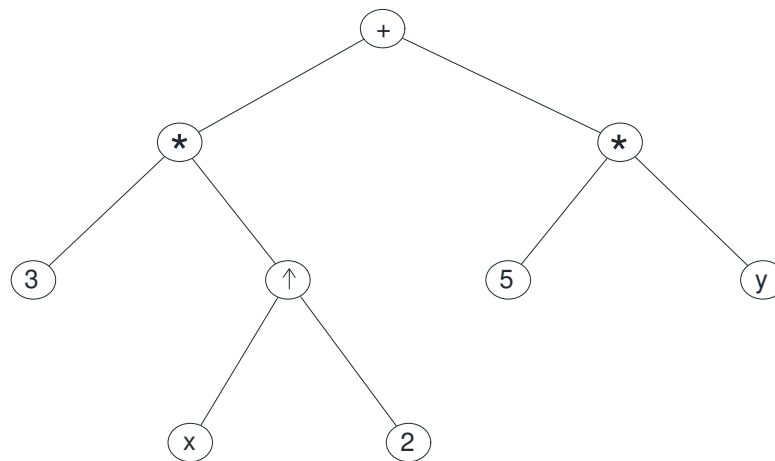


Los árboles que cumplen dichas características se emplean, por ejemplo, para representar operaciones aritméticas.

Ejemplos: 1)
$$\frac{x+y}{(x \cdot z)+w}$$



2) $3x^2 + 5y$



Empleamos los siguientes símbolos para las operaciones:

-  **potencia:** ↑
-  **multiplicación:** *
-  **división:** /
-  **suma:** +
-  **raíz:** √