Teórica 6 Esteban Bisqueda digital, tries, etc. ol ojas emos Arboles de busque da Signital 5: milar a ABB Diferencia Comparamos fragmentos de la clave

o 00101	1 10000
7	
01010	0/
0/	$\mathcal{O}^{'}$
A M	0 10101
00001	
1	5
	10011
01100	\'
	\bigcirc
	10211
	10011

Е	00101
J	01010
М	01101
Ρ	10000
L	01100
0	01111
D	00100
В	00010
\supset	10101
S	10011
Q	10001
Α	00001

El peor caso es mucho mejor que el de los ABBs

El número de claves es grande y

Longitud del camino más largo = mayor número de bits sucesivos iguales de dos claves cualesquiera a partir del bit más a la izquierda (o sea, mayor prefijo común)

Búsqueda o inserción en un árbol de n claves de b bits, necesita en promedio (suponiendo bla, bla, bla...) $log\ n$ comparaciones de clave completa, y b en el peor caso.

Tries

Las claves no son largas

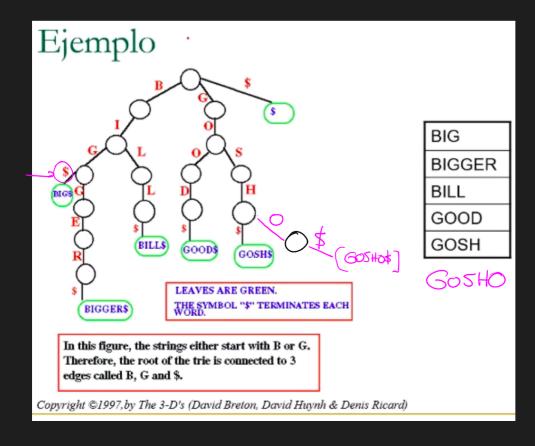
· viene de retrie val

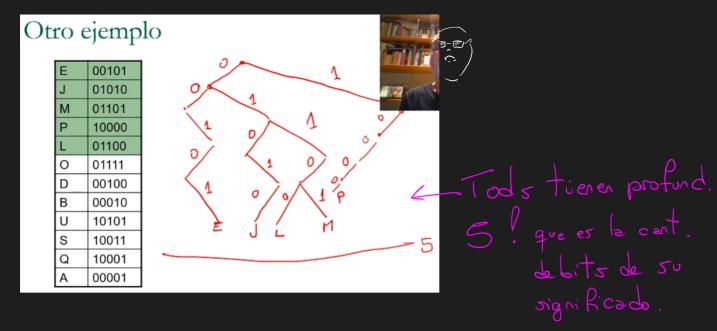
la información se al macena en los ejes

Función de abstracción

daves del dicc.

- Cada subárbol representa al conjunto de claves que comienza con las etiquetas de los ejes que llevan hasta él
- Los nodos internos no contienen claves.
- Las claves o los punteros a la info, se almacenan en las hojas (a veces ni eso es necesario).





Propiedades

Es único indepte del orden en que se general

· Pear Caso: a la suma compara por cada caracter

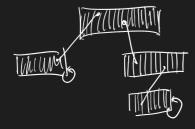
· Busqueda/inserción trie de n claves, de b bits

vlogn comperaciones

Implementación

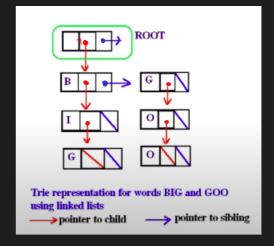
Forme naive:

Para cada mob: un arreglo de punteror del tam. del attaleto.



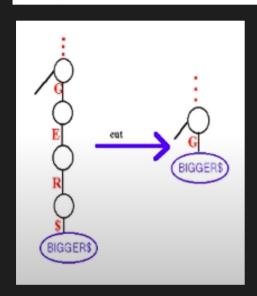
Mejor: Lista Dinémica (lista encadenada)

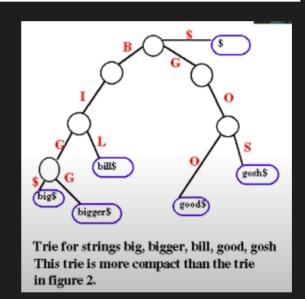
· Se recorre se wen cist mente,



Tries Compactos

 Parecidos, pero.....colapsamos las cadenas que llevan hacia hojas





Tries más compactos: Patricia

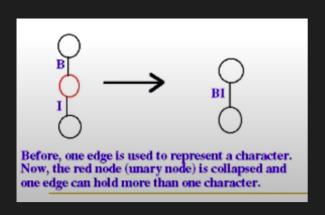
Patricia = Practical Algorithm To Retrieve Information Codec Alphanumeric

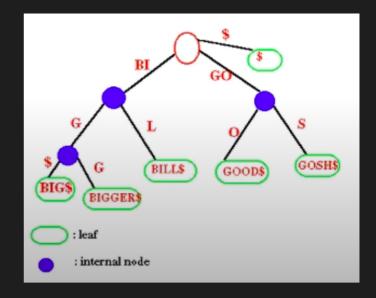
Debidos a D.R. Morrison

Ahora colapsamos todas las cadenas

Un eje puede representar más de un caracter.

工力





Un poquito mejor que trie no compacto