Fundamentos de Organización de Datos

Hashing Extensible

Técnica de resoluciones: Hashing Extensible

Ejemplo:

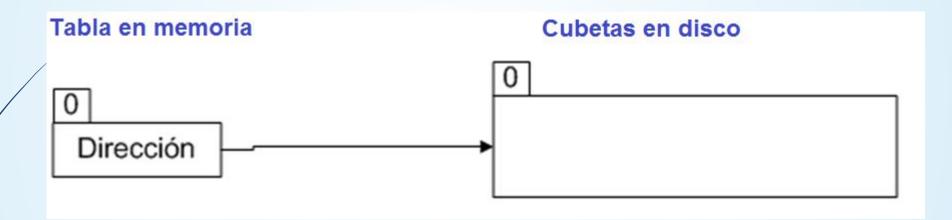
- Función de dispersión: Retorna 32 bits.
- Capacidad para 2 registros por dirección.
- Se van a dispersar 10 claves en total.

Hashing Extensible

Clave	f(clave)
Alfa	001001
Beta	000100
Gamma	000010
Delta	001111
Epsilon	000000
Rho	001011
Pi	000110
Tau	001101
Psi	000001
Omega	000111

Hashing Extensible

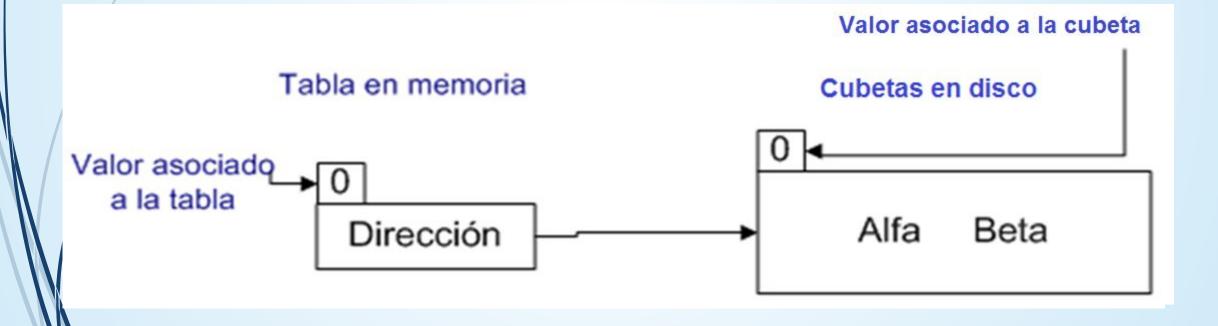
Estado inicial del archivo:



El número cero sobre la tabla indica que no es necesario ningún bit de la secuencia obtenida por la función de dispersión.

Inserción de claves

Clave	f(clave)
Alfa	001001
Beta	000100



Inserción de claves - Desborde

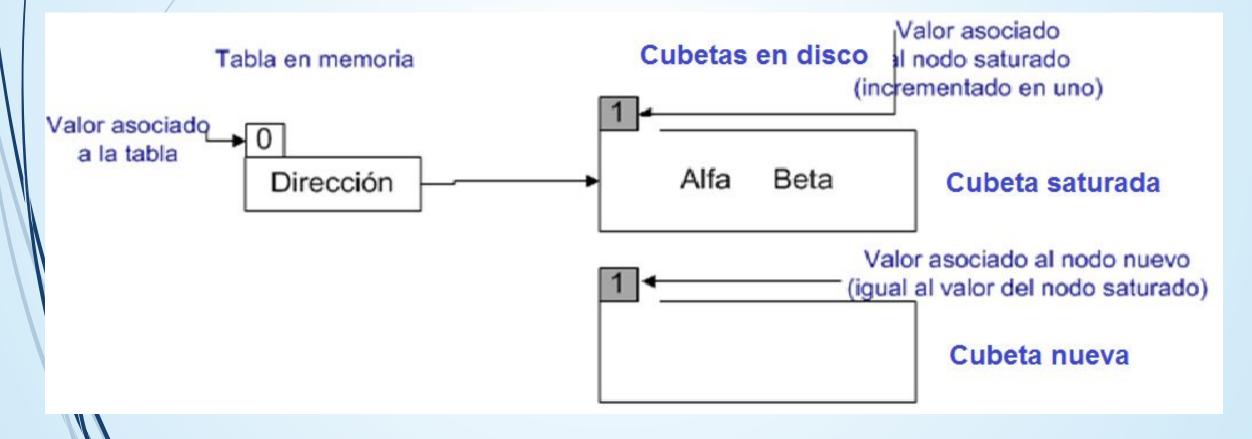
Clave	f(clave)
Gamma	000010

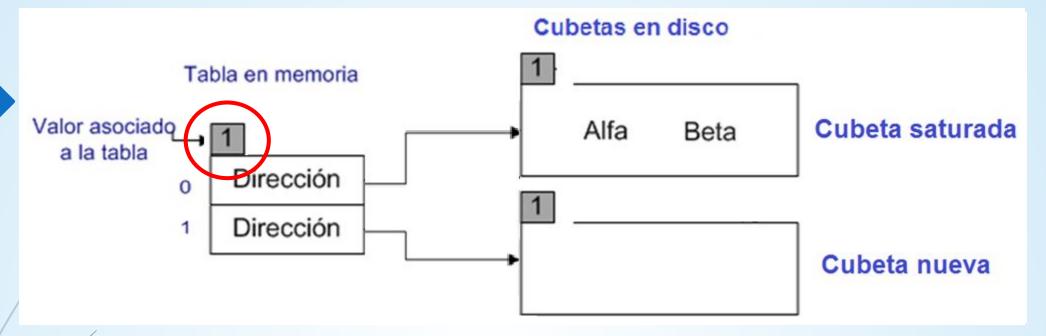
La inserción de Gamma produce desborde.

- 1) Se incrementa en uno el valor asociado a la cubeta saturada.
- 2) Se genera una nueva cubeta con el mismo valor asociado a la cubeta saturada.

Inserción de Gamma

Clave	f(clave)
Gamma	000010



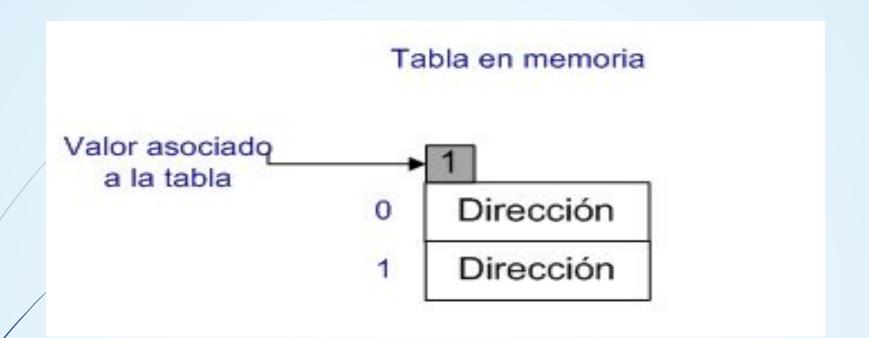


Se compara el valor de la cubeta con el valor asociado a la tabla -> El primero es mayor que el segundo.

La tabla **no** dispone de entradas suficientes para direccionar a la nueva cubeta.

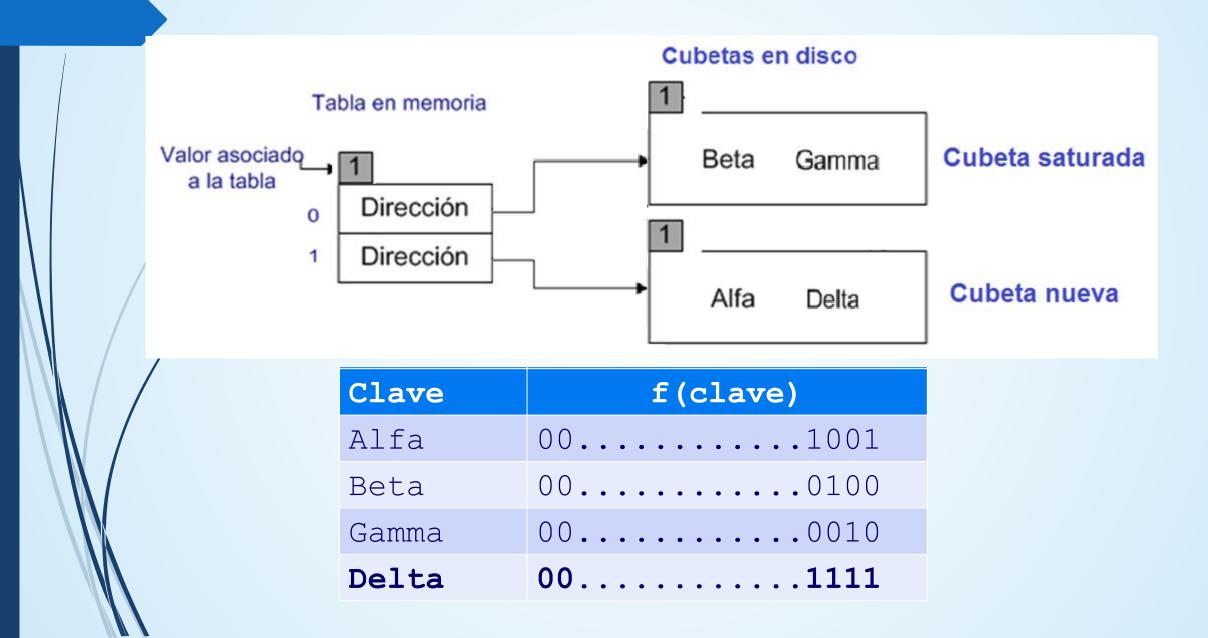
La tabla tiene una celda única, y como se dispone ahora de dos nodos, hace falta generar más direcciones.

La cantidad de celdas de la tabla se duplica y el valor asociado a la tabla se incrementa en uno.



El valor asociado a la tabla indica la cantidad de bits que es necesario tomar de la función de hash. La primera celda de la tabla direcciona a la cubeta saturada, y la nueva celda apunta a la nueva cubeta generada.

Se redispersan las claves involucradas:



Inserción de Epsilon

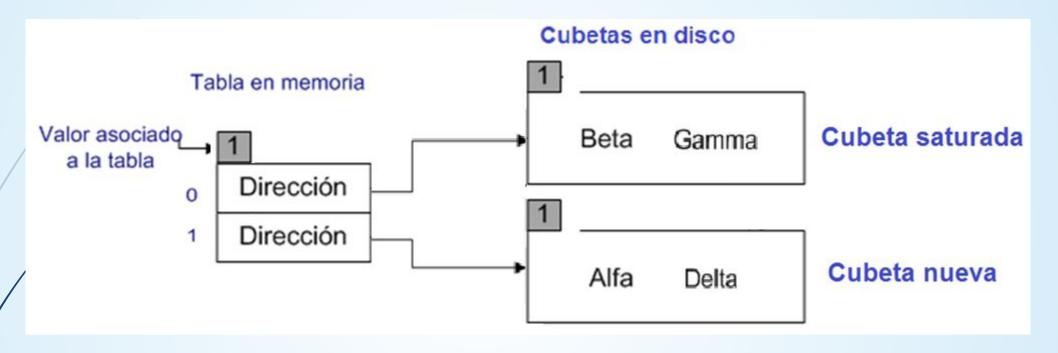
Clave	f(clave)
Epsilon	000000



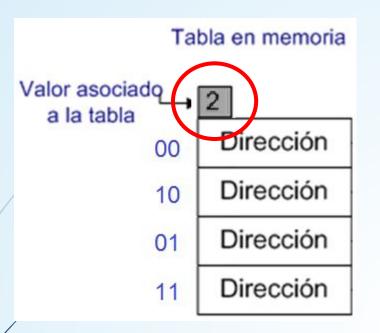
Epsilon debe ser almacenado en la cubeta asociada a la celda 0 de la tabla. La misma se encuentra completa lo que genera un nuevo **desborde**.

Inserción de Epsilon

Clave	f(clave)
Epsilon	000000



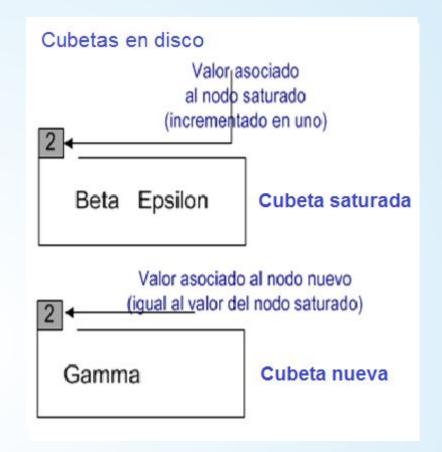
Al no disponer de celdas suficientes en la tabla en memoria principal, se **duplica** el espacio disponible, que a partir de este momento necesita <u>2 bits</u> de la función de hash para poder direccionar un registro.





La celda de referencia 00 contiene la dirección de la cubeta saturada, mientras que la celda de referencia 10 contiene la dirección de la nueva cubeta.

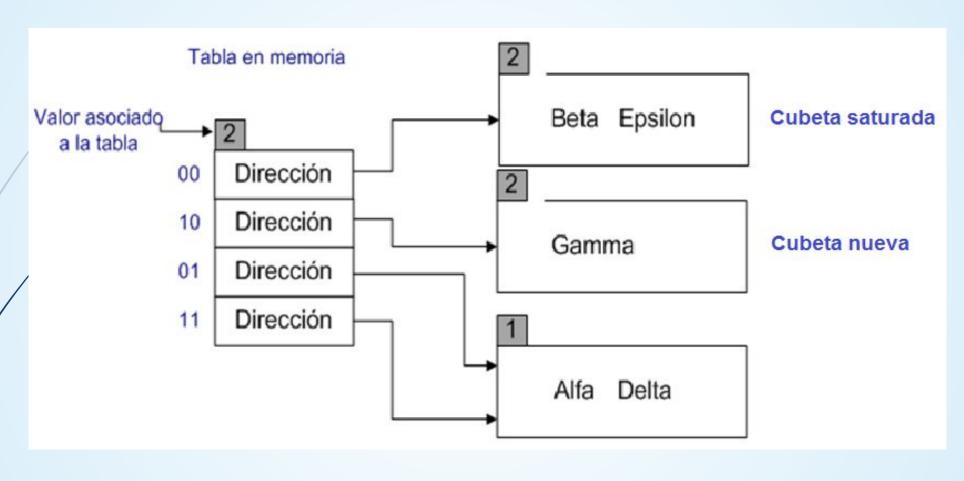
Valor asociado 2 2 a la tabla 00 Dirección 10 Dirección 11 Dirección Dirección



Se redispersan
solamente las claves
de las cubetas
involucradas:

Clave	f(clave)
Beta	000100
Gamma	000010
Epsilon	000000

Estado final luego de insertar Epsilon



Clave	f(clave)
Rho	001011

Inserción de Rho

Se genera desborde y se crea una nueva cubeta.

El valor asociado a ambas cubetas <u>coincide</u> con el valor asociado a la tabla en memoria. Por lo tanto:

La tabla posee direcciones suficientes para direccionar a la nueva cubeta y la cantidad de celdas NO debe ser duplicada!

Inserción de Rho

Clave	f(clave)
Alfa	001001
Delta	001111
Rho	001011



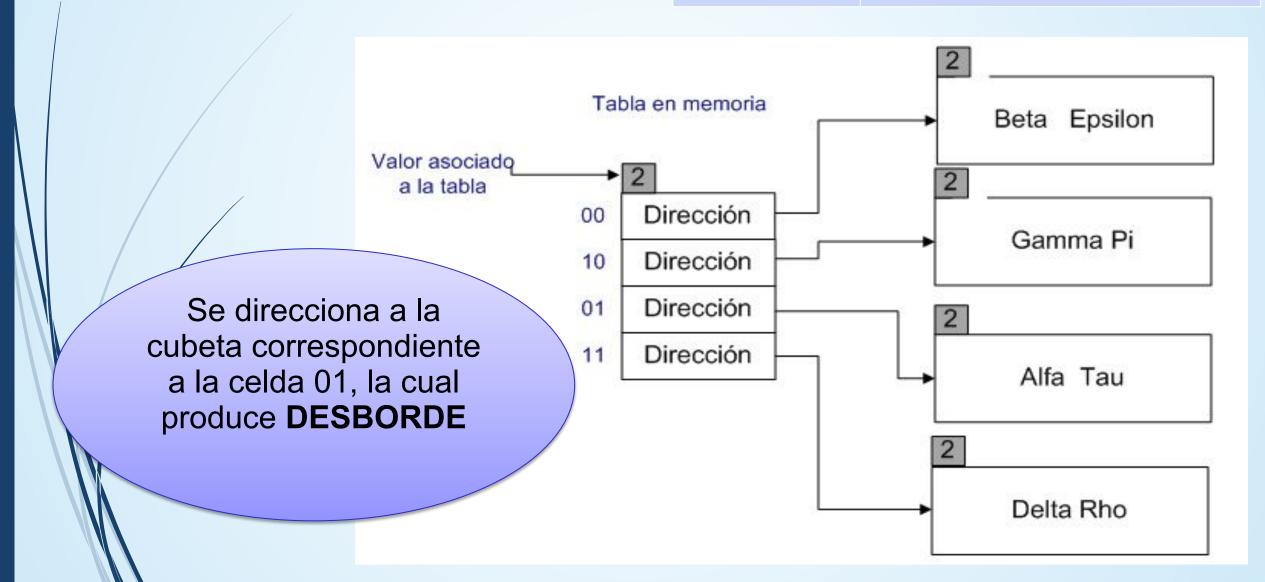
Inserción de Pi y Tau

Clave	f(clave)
Pi	000110
Tau	001101



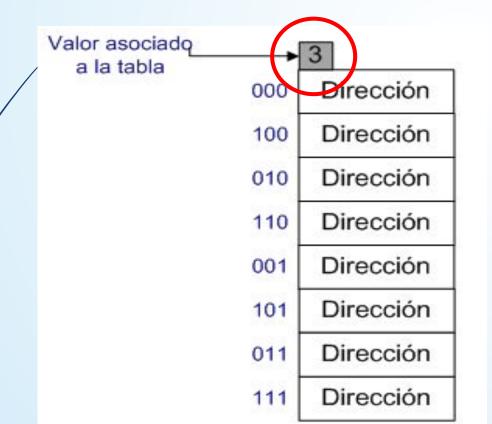
Inserción de Psi

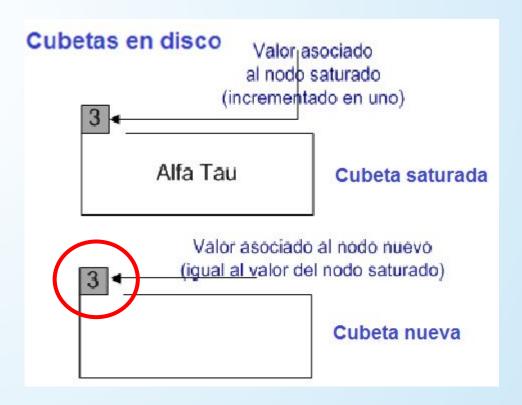
Clave	f(clave)
Psi	000001



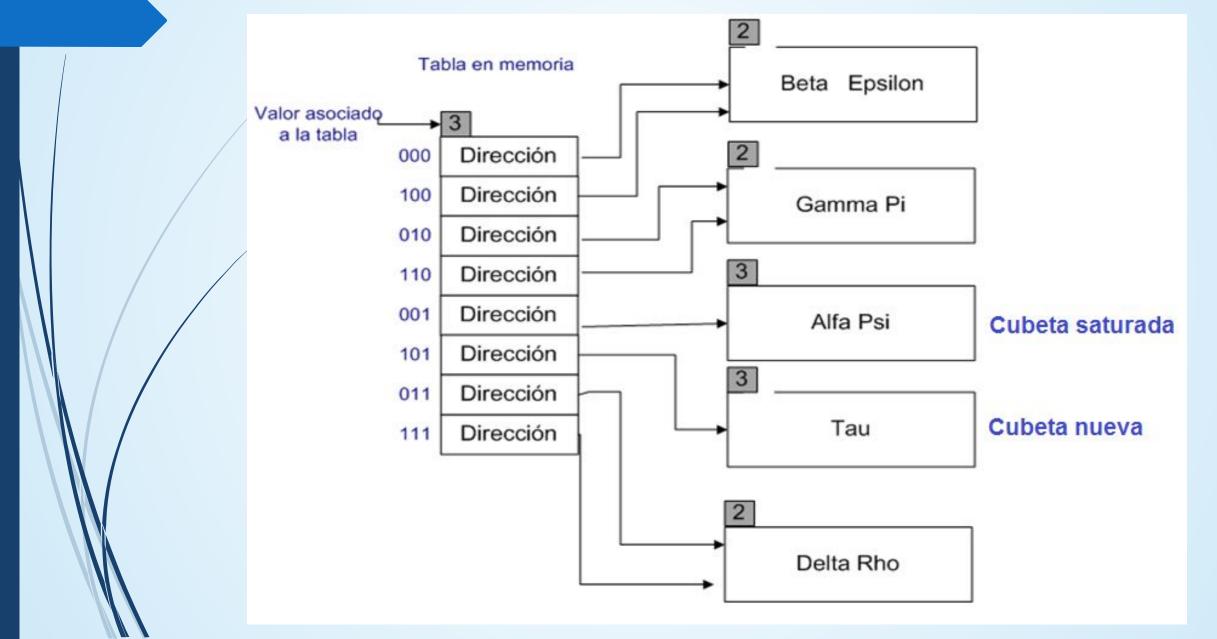
Pasos:

- Incrementar en uno el valor asociado al nodo con saturación.
- Crear una nueva cubeta
- 3. Como el valor de la cubeta es **mayor** al valor de la tabla, se debe **duplicar** la tabla e incrementar su valor.





Estado final luego de insertar Psi



Inserción de Omega



