

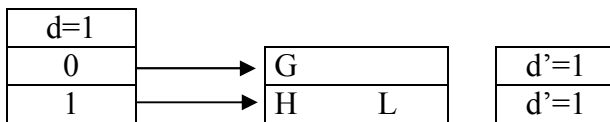
Utilizando hashing extensible y cubos (buckets) donde caben dos registros insertar los registros con clave:

K	h(K)
G	010100010.....
H	100011101.....
L	110111001.....
J	110001001.....
M	111000101.....
K	110010111.....

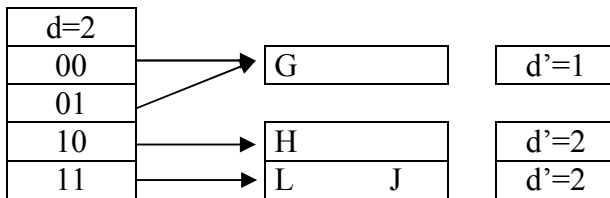
Insertar G y H:



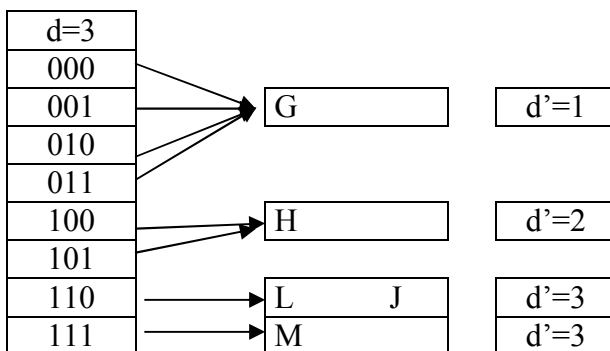
Insertar L:



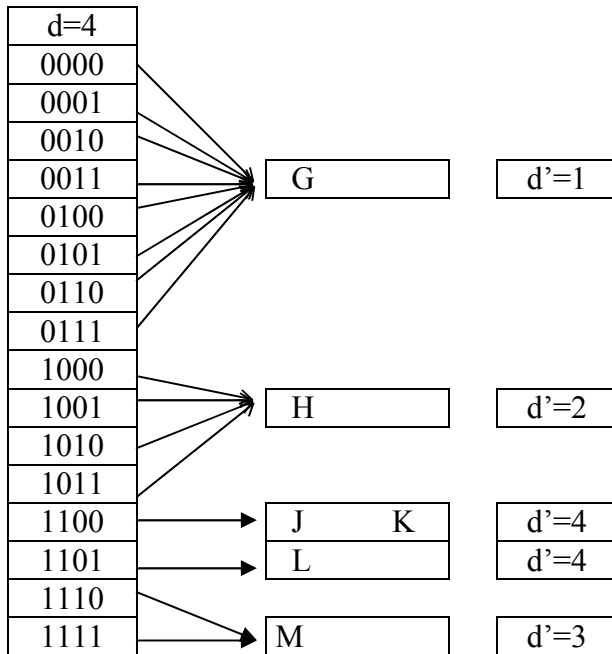
Insertar J:



Insertar M. Como vemos M debe ir en el cubo correspondiente a la entrada de directorio 11. No hay espacio, por lo que hay que duplicar el directorio otra vez.

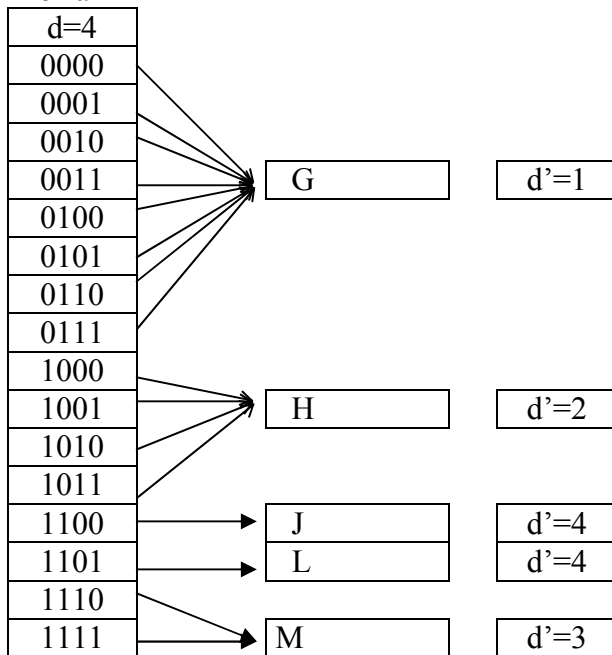


Insertar K. K debe ir al cubo correspondiente a la entrada de directorio 110, que está lleno, así que hay que volver a duplicar el directorio.

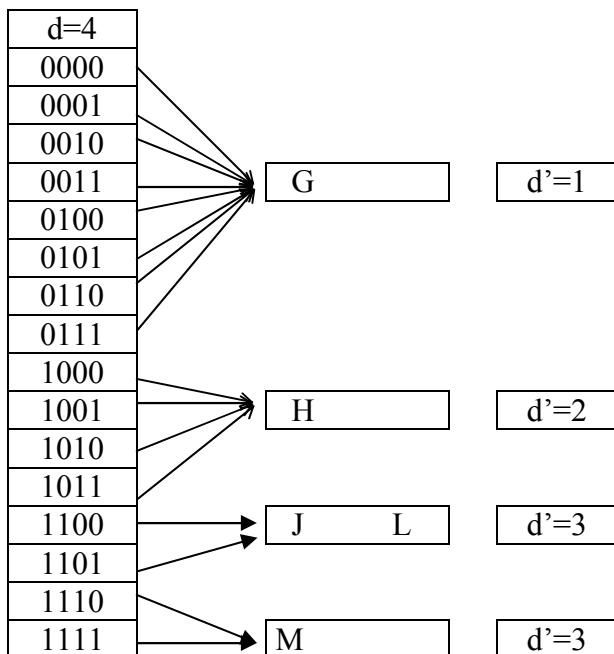


b) Ahora borrar K, J, L, M

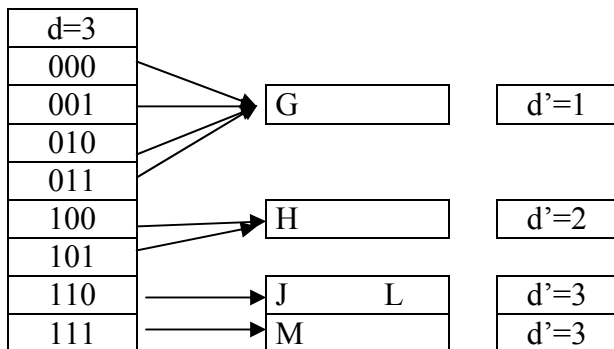
Borrar K



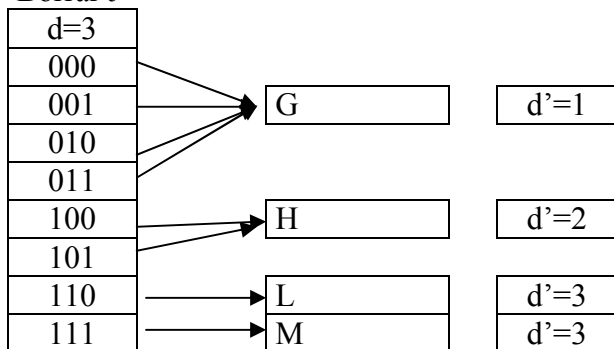
Al borrar K vemos que los cubos correspondientes a las entradas de directorio 1100 y 1101 cumplen todas las condiciones para poderse fundir en uno:



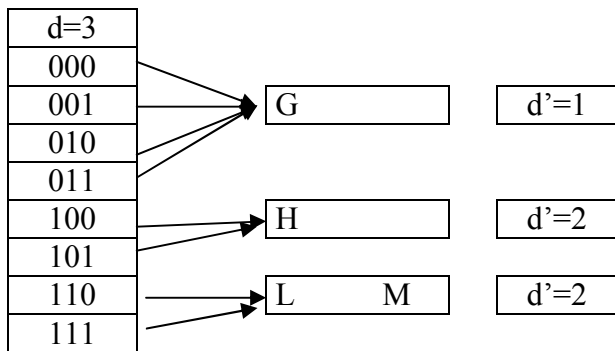
Ahora se dan las condiciones para contraer el directorio ya que a cada cubo le apuntan dos punteros como mínimo.



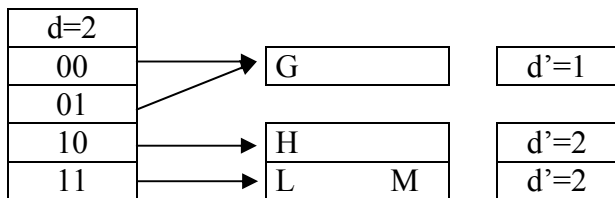
Borrar J



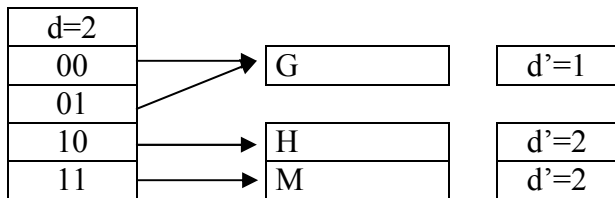
Ahora podemos unir los cubos con la L y la M.



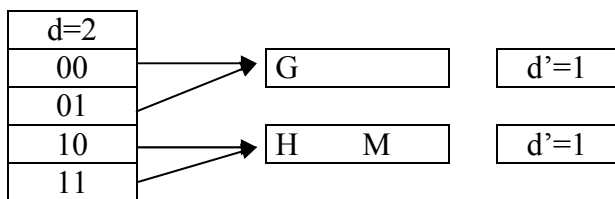
Ahora el directorio se debe contraer porque a cada cubo le apuntan dos punteros como mínimo por lo que contraemos el directorio.



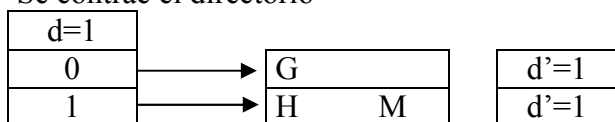
Borrar L



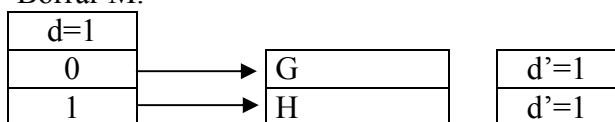
Los cubos apuntados por 10 y 11 ahora se pueden unir:



Se contrae el directorio



Borrar M.



Se unen los cubos con G y H, y se contrae el directorio por lo tanto quedando:

