Dispersión de archivos

CONCEPTOS DE BASES DE DATOS

HASHING CON DIRECCIONAMIENTO ESTÁTICO

Parámetros de la dispersión

Función de hashing: transforma el valor de una llave primaria de un registro a otro valor que se utiliza como dirección física de acceso.

Tamaño de almacenamiento de cada nodo: capacidad de almacenamiento del nodo

Densidad de empaquetamiento: relación entre el espacio disponible para el archivo y la cantidad de registros que lo integran.

RPN: registros por nodo (tamaño de almacenamiento)

n: cantidad de nodos direccionables.

HASHING -TÉCNICA DE RESOLUCIÓN DE COLISIONES

Colisión/desborde sucede cuando un registro es direccionado a un nodo que no dispone de capacidad para almacenarlo.

Métodos para tratamiento de colisiones:

- Saturación progresiva
- Saturación progresiva encadenada
- Saturación progresiva encadenada con área de desborde separada
- Dispersión doble

SATURACIÓN PROGRESIVA

HASHING -SATURACIÓN PROGRESIVA

Consiste en almacenar el registro en la dirección siguiente más próxima al nodo donde se produjo saturación.

Ejemplo:

Función de dispersión: Modulo tamaño de la memoria.

Memoria de 7 direcciones (0..6).

Capacidad para 2 registros por dirección.

Se van a dispersar 12 claves en total.

Primeras 8 claves a dispersar: 14-8-22-30-24-62-39-46.

HASHING –SATURACIÓN PROGRESIVA

Resultados primeras 8 claves a dispersar: 14-8-22-30-24-62-39-46

Alta de las claves: 21-51.

21 mod 7=0

51 mod 7=2

Dirección	Registro	Registro
0	14	
1	8	22
2	30	
3	24	
4	39	46
5		
6	62	

HASHING –SATURACIÓN PROGRESIVA

Resultados altas de 21 y 51

Alta de las claves: 28-60.

28 mod 7=0

60 mod 7=4

Dirección	Registro	Registro
0	14	21
1	8	22
2	30	51
3	24	
4	39	46
5		
6	62	

HASHING -SATURACIÓN PROGRESIVA

Resultados altas de 28 y 60

Densidad de empaquetamiento: 12/(7*2) = 12/14 = 85,71%

Realizar bajas 14, 24 y de 60

14 y 24 están es su dirección base 60 se busca a partir de la dirección 4

Dirección	Registro	Registro
0	14	21
1	8	22
2	30	51
3	24	28
4	39	46
5	60	
6	62	

HASHING –SATURACIÓN PROGRESIVA

Resultado bajas 14, 24 y de 60

Se utilizan marcas de inutilización (####) para futuras búsquedas

Dirección	Registro	Registro
0	#####	21
1	8	22
2	30	51
3	####	28
4	39	46
5		
6	62	

SATURACIÓN PROGRESIVA ENCADENADA

Similar al método de saturación progresiva, con la diferencia que enlaza los registros que son sinónimos (=dirección base).

Función de dispersión: Modulo tamaño de la memoria. Memoria de 11 direcciones (0..10). Capacidad de 1 registro por dirección. Se van a dispersar 10 claves en total. Primeras 5 claves a dispersar: 58 - 78 - 60 - 85 - 92.

Resultado de las primeras 6 claves: 58 - 78 - 60 - 85 - 92.

Alta de las claves: 56 y 25.

56 mod 11=1

25 mod 11=3

Dirección	Enlace	Registro
0	-1	
1	-1	78
2	-1	
3	-1	58
4	-1	92
5	-1	60
6	-1	
7	-1	
8	-1	85
9	-1	
10	-1	

Resultado del alta de las clave: 56 y 25.

Alta de la clave: 72

72 mod 11=6

Dirección	Enlace	Registro
0	-1	
1	2	78
2	-1	56
3	6	58
4	-1	92
5	-1	60
6	-1	25
7	-1	
8	-1	85
9	-1	
10	-1	

Resultado del alta del 72.

Alta de la clave: 23

23 mod 11=1

Dirección	Enlace	Registro
0	-1	
1	2	78
2	-1	56
3	7	58
4	-1	92
5	-1	60
6	-1	72
7	-1	25
8	-1	85
9	-1	
10	-1	

Resultado del alta del 23.

Alta de la clave 90. 90 mod 11=2

Dirección	Enlace	Registro
0	-1	
1	9	78
2	-1	56
3	7	58
4	-1	92
5	-1	60
6	-1	72
7	-1	25
8	-1	85
9	2	23
10	-1	

Resultado del alta del 90.

Densidad de empaquetamiento: 10/11 = 90%.

Baja del 92.

Dirección	Enlace	Registro
0	-1	
1	9	78
2	-1	90
3	7	58
4	-1	92
5	-1	60
6	-1	72
7	-1	25
8	-1	85
9	10	23
10	-1	56

Resultado baja de la clave: 92

Baja de la clave: 23. Dirección 1

Dirección	Enlace	Registro
0	-1	
1	9	78
2	-1	90
3	7	58
4	-1	
5	-1	60
6	-1	72
7	-1	25
8	-1	85
9	10	23
10	-1	56

Resultado baja de la clave: 23

Baja de la clave: 78. Dirección 1

Dirección	Enlace	Registro
0	-1	
1	10	78
2	-1	90
3	7	58
4	-1	
5	-1	60
6	-1	72
7	-1	25
8	-1	85
9	-1	
10	-1	56

Resultado baja de la clave: 78

Dirección	Enlace	Registro
0	-1	
1	-1	56
2	-1	90
3	7	58
4	-1	
5	-1	60
6	-1	72
7	-1	25
8	-1	85
9	-1	
10	-1	

Función de dispersión: Modulo tamaño de la memoria.

Memoria de 8 direcciones (0..7). Capacidad de 2 registros por dirección. Se van a dispersar 14 claves en total.

Primeras 10 claves a dispersar: 8-17-25-43-34-51-55-13-21-44

Resultado de las primeras 10 claves: 8-17-25-43-34-51-55-13-21-44.

Alta de la clave: 9 y 11.

9 mod 8=1

11 mod 8=3

Dirección	Enlace	Registro	Registro
0	-1	8	
1	-1	17	25
2	-1	34	
3	-1	43	51
4	-1	44	
5	-1	13	21
6	-1		
7	-1	55	

Resultado del alta de 9 y 11

Dirección	Enlace	Registro
0	-1	9
1	-1	11
2	-1	
3	-1	

Dirección	Enlace	Registro	Registro
0	-1	8	
1	0	17	25
2	-1	34	
3	1	43	51
4	-1	44	
5	-1	13	21
6	-1		
7	-1	55	

Completamos con las altas de 62 y 49

62 mod 8=6

49 mod 8=1

Dirección	Enlace	Registro
0	-1	9
1	-1	11
2	0	49
3	-1	

Dirección	Enlace	Registro	Registro
0	-1	8	
1	2	17	25
2	-1	34	
3	1	43	51
4	-1	44	
5	-1	13	21
6	-1	62	
7	-1	55	

Realizar baja de 43 y 51

Resultado baja de 43 y 51

Dirección	Enlace	Registro
0	-1	9
1	-1	11
2	0	49
3	-1	

Dirección	Enlace	Registro	Registro
0	-1	8	
1	2	17	25
2	-1	34	
3	1		
4	-1	44	
5	-1	13	21
6	-1	62	
7	-1	55	

Realizar baja de 49

Resultado baja de 49

Dirección	Enlace	Registro
0	-1	9
1	-1	11
2	-1	
3	-1	

Dirección	Enlace	Registro	Registro
0	-1	8	
1	0	17	25
2	-1	34	
3	1		
4	-1	44	
5	-1	13	21
6	-1	62	
7	-1	55	

Realizar alta de 27

Resultado alta de 27

Dirección	Enlace	Registro
0	-1	9
1	-1	11
2	-1	
3	-1	

Dirección	Enlace	Registro	Registro
0	-1	8	
1	0	17	25
2	-1	34	
3	1	27	
4	-1	44	
5	-1	13	21
6	-1	62	
7	-1	55	

DISPERSIÓN DOBLE

Función de dispersión: Modulo tamaño de la memoria.

Memoria de 11 direcciones (0..10).

Capacidad para 2 registros por dirección.

Se van a dispersar 16 claves en total.

Segunda Función de dispersión: Clave modulo 7.

Primeras 6 claves a dispersar: 58 - 78 - 60 - 85 - 91 - 27

Resultado de las primeras 6 claves: 58 - 78-60 - 85 - 91 - 27

Alta de las claves: 25 y 38

Dirección	Registro	Registro
0		
1	78	
2		
3	58	91
4		
5	60	27
6		
7		
8	85	
9		
10		

Resultado del alta de las clave: 25 y 38.

25 MOD 11 = 3. La dirección 3 está completa.

Se aplica la segunda función de dispersión.

25 MOD 7 = 4. Desplazamiento desde la dirección original.

3 + 4 + 1 = 8. Dirección donde se almacena la clave 25.

38 MOD 11 = 5. La dirección 5 está completa.

Se aplica la segunda función de dispersión.

38 MOD 7 = 3. Desplazamiento desde la dirección original.

5 + 3 + 1 = 9. Dirección donde se almacena la clave 38.

Dirección	Registro	Registro
0		
1	78	
2		
3	58	91
4		
5	60	27
6		
7		
8	85	25
9	38	
10		

Alta de las claves: 81 y 14.

14 MOD 11 = 3. La dirección 3 está completa.
Se aplica la segunda función de dispersión.
14 MOD 7 = 0. Desplazamiento desde la dirección original.

3 + 0 + 1 = 4. Dirección donde se almacena la clave 14.

Dirección	Registro	Registro
0		
1	78	
2		
3	58	91
4	81	14
5	60	27
6		
7		
8	85	25
9	38	
10		

Siguiendo la misma técnica se completan el alta de las claves: 22 – 23 – 56 - 76 – 21 - 26

56 MOD 11 = 1

56 MOD 7 = 0. Desplazamiento desde la dirección original.

$$1+0+1=2$$
.

26 mod 11= 4
26 mod 7= 5
4+5+1=10 cubeta saturada
Sigo buscando espacio
10+5+1=16 (cubeta 5) saturada
5+5+1=11

Dirección	Registro	Registro
0	22	26
1	78	23
2	56	
3	58	91
4	81	14
5	60	27
6		
7		
8	85	25
9	38	
10	76	21

Baja de las claves: 91, 14 y 21.

Se utilizan marcas de inutilización (####) para futuras búsquedas.

Dirección	Registro	Registro
0	22	
1	78	23
2	56	
3	58	####
4	81	####
5	60	27
6	26	
7		
8	85	25
9	38	
10	76	####