

6. 增加组索引可储存的数量, 提高缓存效率.
标签长度适当, 适合缓存容量.

7. 方便进行地址转换, 优化地址解码性能.
提高缓存命中率.

$$8. 1) 97\% \times 1 + 3\% \times 110 = 4.27$$

$$2) \text{命中率} \frac{64KB}{1GB} = \frac{64}{1 \times 1024 \times 1024} \rightarrow 0$$

110 周期.

3) 具有低延迟时间敏感性程序, 使用缓存优化策略可以提高.

$$4) (1-x) + 10x < 105 \quad x < 95.4\%$$

9. 根据给出的不同缓存配置, 补全下表中缺失的字段.

编号	地址位数 Bit	缓存大小 KB	块大小 Byte	相联度	组数量	组索引位数 Bit	标签位数 Bit	偏移位数 Bit
1	32	4	64	2	32	5	21	6
2	32	4	64	8	8	3	23	6
3	32	4	64	全相联	1	0	26	6
4	32	16	64	1	256	8	18	6
5	32	16	128	2	64	6	19	7
6	32	64	64	4	256	8	18	6
7	32	64	64	16	64	6	20	6
8	32	64	128	16	32	5	20	7

$$10. 1) 0.22p1 + 100(1-p1) < 0.52p2 + 100(1-p2)$$

$$99.78 p1 > 99.48 p2$$

$$p1 > 0.997 p2$$

$$2) 0.22p1 + K0.22(1-p1) < 0.52p2 + K0.52(1-p2)$$

$$0.22(1-K)p1 < 0.3K + 0.52(1-K)p2$$

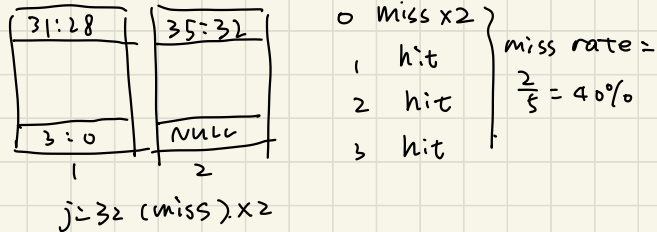
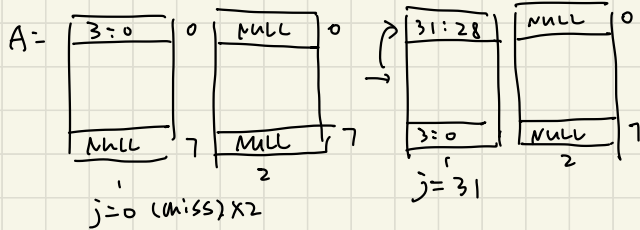
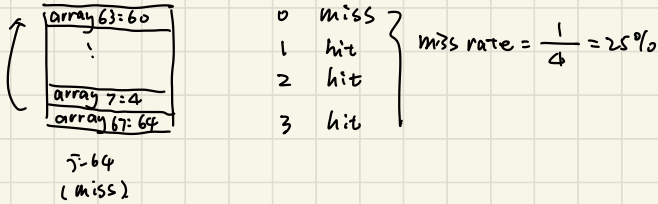
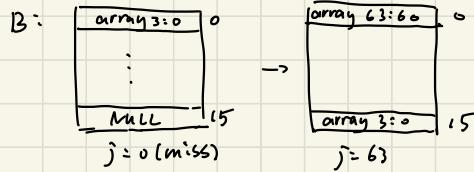
$$p1 > \frac{0.3K}{0.22(1-K)} + 2.36 p2$$

11. $(addr) \bmod (16 \times \text{相联})$

0x1001	1	1	1	1
1005	5	5	5	5
1021	1	1	2 ⁵	2 ⁵
1045	5	5	5	4 ⁵
1305	5	5	5 ⁹	5
2005	5	5	2 ⁵	5 ¹
4005	5	5	5	5
	1	2	4	8
	5	3	1	0
	16	16x2	16x4	16x8
0x10	0x20	0x40	0x80	

12. A. $16 \times 8 \times 2 = 256$
 16 块
 B. $16 \times 16 = 256$
 16 块

- 16 块
 $16 = 4 \times \text{int } 32\text{-bit}$
 array [96]
 $24 \times 4 \times \text{int } 32\text{-bit}$
 24 块



13. $\text{for}(\text{int } i=0; i < 128; ++i) \{$
 $\text{for}(\text{int } j=0; j < 64; ++j) \{$
 $A[i][j] = A[i][j+1];$
 $\}$
 $\}$

14. 1) $4KB = 1024 \times \text{size of (int)}$
 $32B = 8 \times \text{size of (int)}$
 128 块.

访问 128 x 64 次
 内存访问结束 hit 共 64 次
 $(128 - 1) \times 64 = 8128$ 次.

所以 $\frac{1}{8} \times 128 \times 64 = 1024$ 次

2) 128 块 $8 \times \text{int} /$
 访问 128 块 $j=0$ miss 128
 $1 \leq i < 8$ miss 0
 $8 \leq i < 64$ miss $56 \times 128 \times \frac{1}{8} > 1024$ 次

所以 $\frac{1}{8} \times 128 \times 64 = 1024$ 次.

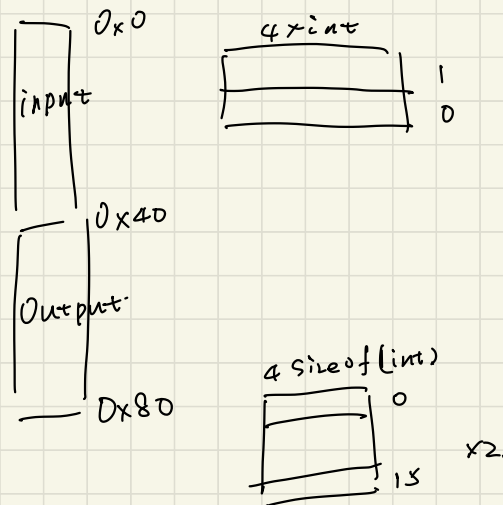
3) $128 \times 64 \times 32 = 2^{18}$ B

15. 考虑如下所示的实现矩阵转置功能的 C 语言代码片段:

```
int input[4][4], output[4][4];
for(int i = 0; i < 4; ++i){
    for(int j = 0; j < 4; ++j){
        output[j][i] = input[i][j];
    }
}
```

假设系统中 int 变量为 4 字节, input 数组的起始地址为 0x0, output 数组的起始地址为 0x40. 假设上述程序运行在一个存在 L1 缓存的系统中, 该缓存总大小 32 字节, 块大小 16 字节, 直接映射, 缓存策略为直写、写分配。若初始缓存为空, 系统仅在对 input 和 output 的读写时会访问缓存。请在下表中填写执行上述程序时数组中每个元素的缓存命中情况。

	input 数组				output 数组			
	列 0	列 1	列 2	列 3	列 0	列 1	列 2	列 3
行 0	miss	hit	hit	hit	miss	hit	hit	hit
行 1	miss	hit	hit	hit	miss	hit	hit	hit
行 2	miss	hit	hit	hit	miss	hit	hit	hit
行 3	miss	hit	hit	hit	miss	hit	hit	hit



$$512B = 128 \times \text{size of (int)}$$

16.) input 0x0 0x1FF
0x200 0x3FF

$$\text{112. miss rate} = \frac{2}{5} = 40\%$$

2) 可以. 缓存的大小越大, 可以缓存的数据块数量越多, 可以缓存的元素越多, 减少不命中次数, 提高命中率.

3) 适当增大块大小可以提高命中率, 但块过大可能导致空间浪费, 使得空间利用率下降.