

## 附录

$$T_2: B=2^b \quad S=2^s \quad m=t+s+b \quad C=B \cdot E \cdot S$$

T3: ① 将地址 0x834 写为二进制形式，得到

1000 0011 0100

$$\text{由于 } B=4=2^b \Rightarrow b=2 \quad S=4=2^s \Rightarrow s=2$$

$$\therefore t=12-b-s=8$$

∴ 标记为 0x83 组索引为 1 块偏移为 0

对应表格中发现有效位为 0

因此不命中，值未知

② 将地址 0x836 写为二进制形式，得到

1000 0011 0110  
t        s        b

第1组，标记为 0x83  $\Rightarrow$  有效位为 0

因此不命中，值未知

③ 将地址 0xFFFF 写为二进制形式，得到

1111 1111 1111  
t        s        b

第3组，标记为 0xFF  $\Rightarrow$  有效位为 1 命中

$b=3 \Rightarrow$  字节 4 被读取 ∴ 值为 0xEE

T4: 4.1 的地址换算公式为  $64+i \cdot \text{LENGTH}+j$

4.1

		t	s	b
4.1.1	64~67	<u>000100</u>	<u>1000</u>	
	80~83	<u>000101</u>	<u>0000</u>	
	96~99	<u>000110</u>	<u>0000</u>	
	128~131	<u>001000</u>	<u>0000</u>	

每次更新 i 时产生不命中，共 4 次

4.1.2 同 4.1.1 4 次

4.1.3

$i=0$  时 64~67 000100 10 00  
t                    s=2        b

$i=1$  时  $64+17=81$

$$81 \sim 83 \quad \begin{array}{c} 00010 \\ \hline t \end{array} \quad \begin{array}{c} 00 \\ s=0 \end{array} \quad \begin{array}{c} 01 \\ b \end{array} \quad [1][0] \sim [1][2]$$

$$84 \quad \begin{array}{c} 000101 \\ \hline t \end{array} \quad \begin{array}{c} 01 \\ s=1 \end{array} \quad \begin{array}{c} 00 \\ b \end{array} \quad [1][3]$$

$i=2$  时  $64+2 \cdot 17=98$

$$98 \sim 99 \quad \begin{array}{c} 000110 \\ \hline t \end{array} \quad \begin{array}{c} 00 \\ s=0 \end{array} \quad \begin{array}{c} 10 \\ b \end{array} \quad [2][0] \sim [2][1]$$

$$100 \sim 101 \quad \begin{array}{c} 000110 \\ \hline t \end{array} \quad \begin{array}{c} 01 \\ s=1 \end{array} \quad \begin{array}{c} 00 \\ b \end{array} \quad [2][2] \sim [2][3]$$

$i=3$  时  $64+3 \cdot 17=115$

$$115 \quad \begin{array}{c} 000111 \\ \hline t \end{array} \quad \begin{array}{c} 00 \\ s=0 \end{array} \quad \begin{array}{c} 11 \\ b \end{array} \quad [3][0]$$

$$116 \sim 118 \quad \begin{array}{c} 000111 \\ \hline t \end{array} \quad \begin{array}{c} 01 \\ s=1 \end{array} \quad \begin{array}{c} 00 \\ b \end{array} \quad [3][1] \sim [3][3]$$

共 7 次不命中，4.1.4 参照上面内容填写，LRU 替换最早缓存的块

4.2 地址换算公式为  $128+i \cdot \text{LENGTH}+j$

4.2.0 全相联  $s$  为 0 位，故  $m = t+b$

$$B = 2^b = 4 \Rightarrow b = 2$$

$\therefore t = 8 \Rightarrow \text{tag}$  有 8 位

4.2.1 与 4.2.2 同上，均为 4 次

4.2.3

$$i=0 \text{ 时 } 128 \sim 131 \quad \begin{array}{c} 0010000000 \\ \hline t \end{array} \quad \begin{array}{c} 00 \\ b \end{array} \quad \begin{array}{l} i=3 \text{ 时 } 128+3 \cdot 17=179 \\ | \quad 179 \quad \begin{array}{c} 0010110011 \\ \hline t \end{array} \quad \begin{array}{c} 11 \\ b \end{array} \quad [3][0] \end{array}$$

$$i=1 \text{ 时 } 128+17=145 \quad | \quad 145 \sim 147 \quad \begin{array}{c} 0010010001 \\ \hline t \end{array} \quad \begin{array}{c} 01 \\ b \end{array} \quad [1][0] \sim [1][2] \quad | \quad 180 \sim 182 \quad \begin{array}{c} 0010110100 \\ \hline t \end{array} \quad \begin{array}{c} 00 \\ b \end{array} \quad [3][1] \sim [3][3]$$

$$148 \quad \begin{array}{c} 0010010100 \\ \hline t \end{array} \quad \begin{array}{c} 00 \\ b \end{array} \quad [1][3] \quad | \quad \text{由于替换策略为 LRU,}$$

$$i=2 \text{ 时 } 128+2 \cdot 17=162 \quad | \quad 162 \sim 163 \quad \begin{array}{c} 0010100010 \\ \hline t \end{array} \quad \begin{array}{c} 00 \\ b \end{array} \quad [2][0] \sim [2][1] \quad | \quad \text{故选择最后 4 组填入 4.2.4 中}$$

$$164 \sim 165 \quad \begin{array}{c} 0010100100 \\ \hline t \end{array} \quad \begin{array}{c} 00 \\ b \end{array} \quad [2][2] \sim [2][3]$$