《计算机组成原理实验》

(第三次) (答案)

厦门大学信息学院软件工程系 曾文华 2023年4月20日

目录

一、存储器组件验证实验

- 1、ROM存储器组件电路
- 2、RAM存储器组件电路(同步模式)
- 3、RAM存储器组件电路(异步模式)
- 4、RAM存储器组件电路(分离模式)

二、MIPS RAM 存储器验证实验

- 1、MIPS RAM 存储器电路
- 2、简单的MIPS RAM 存储器测试电路
- 3、复杂的MIPS RAM 存储器测试电路

三、存储器扩展设计实验

- 1、存储器扩展电路(设计实验)
- 2、存储器扩展测试电路

四、MIPS 寄存器文件验证实验

- 1、MIPS 寄存器文件电路
- 2、简单的MIPS 寄存器文件测试电路
- 3、复杂的MIPS 寄存器文件测试电路
- 4、MIPS 寄存器文件电路(R0=0)
- 5、简单的MIPS 寄存器文件测试电路(R0=0)
- 6、复杂的MIPS 寄存器文件测试电路(R0=0)

五、寄存器文件设计实验

- 1、寄存器文件电路(4个寄存器)(设计实验)
- 2、寄存器文件电路(4个寄存器, R0=0)(设计实验)

六、cache 验证实验

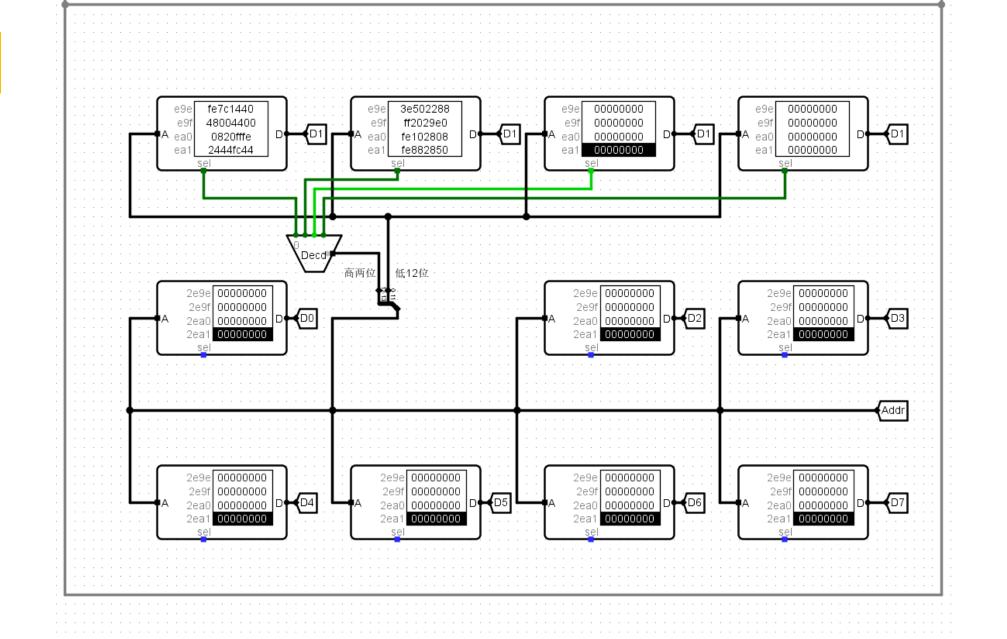
- 1、直接相联映射方式 cache 电路
- 2、直接相联映射方式 cache 测试电路
- 3、全相联映射方式 cache 电路
- 4、全相联映射方式 cache 测试电路
- 5、2路组相联映射方式 cache 电路
- 6、2路组相联映射方式 cache 测试电路
- 7、4路组相联映射方式 cache 电路
- 8、4路组相联映射方式 cache 测试电路

七、cache 设计实验(挑战性实验,从以下4组中任选1组)

- 1、直接相联映射方式 cache 电路(4个cache块)
- 2、直接相联映射方式 cache 电路(16个cache块)
- 3、全相联映射方式 cache 电路(4个cache块)
- 4、全相联映射方式 cache 电路(16个cache块)
- 5、2路组相联映射方式 cache 电路(4个cache块)
- 6、2路组相联映射方式 cache 电路(16个cache块)
- 7、4路组相联映射方式 cache 电路(16个cache块)
- 8、8路组相联映射方式 cache 电路(16个cache块)

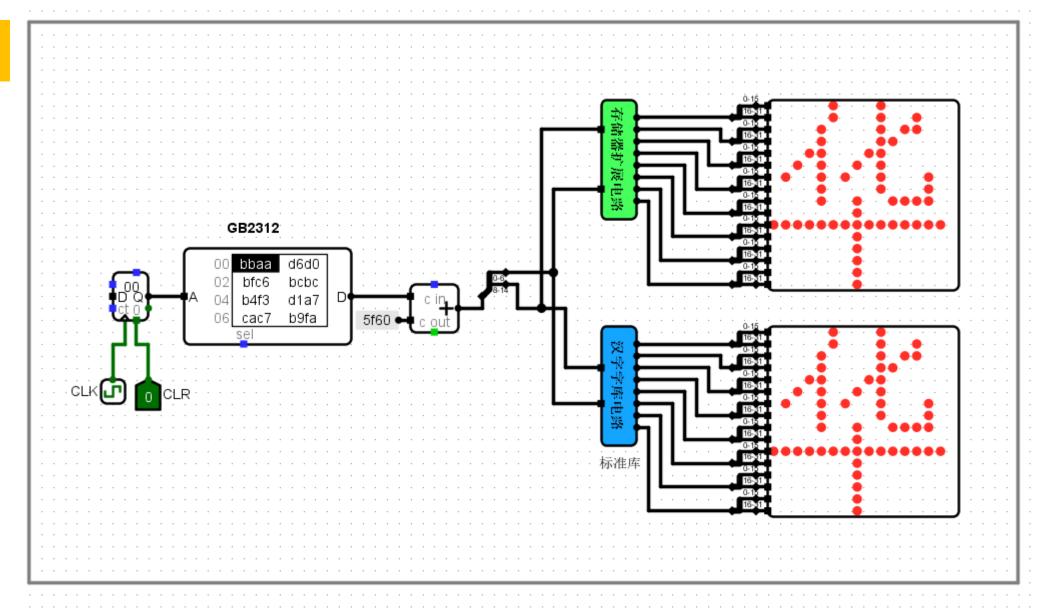
1、存储器扩展电路(设计实验)

答案



存储器扩展电路(答案)

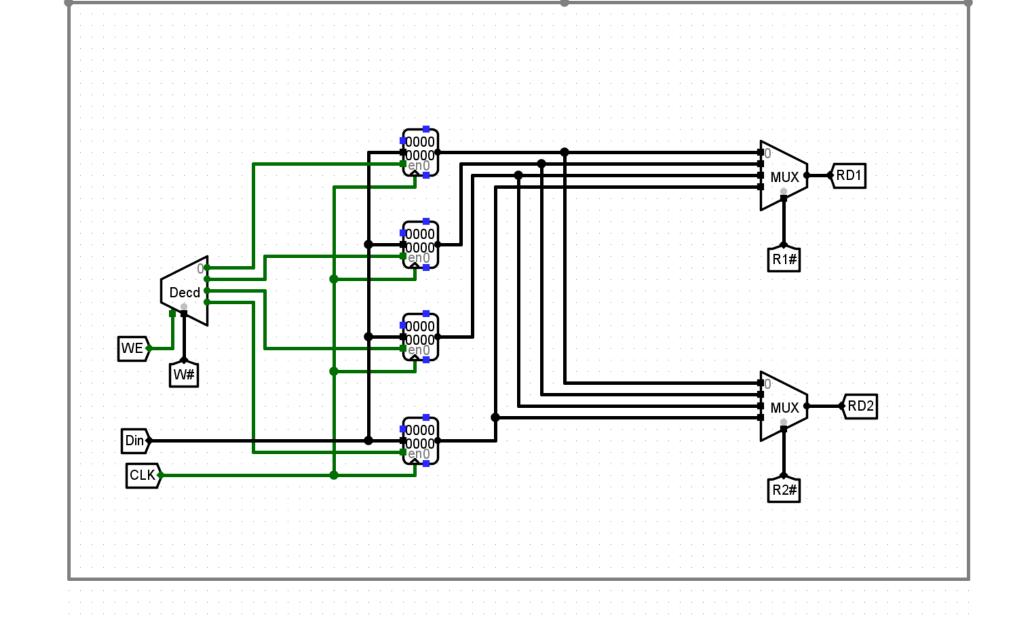
答案



存储器扩展测试电路

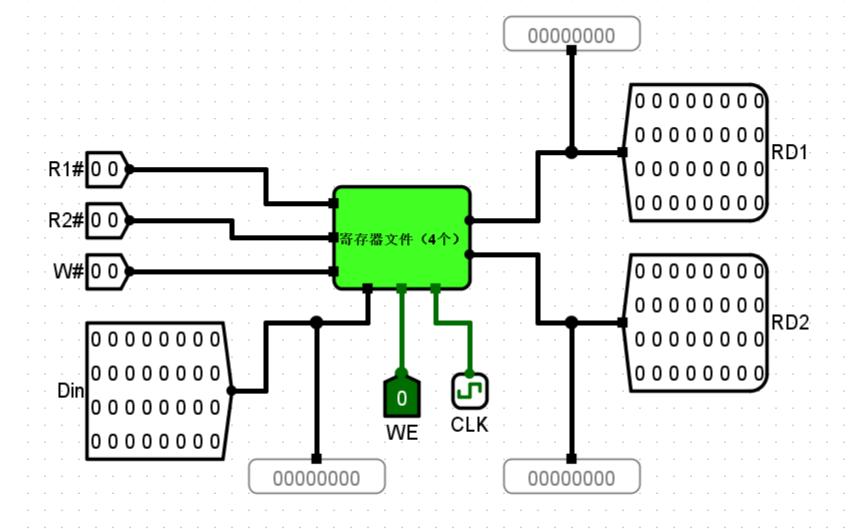
2、寄存器文件电路(4个寄存器)(设计实验)

答案



寄存器文件电路(4个寄存器)(答案)

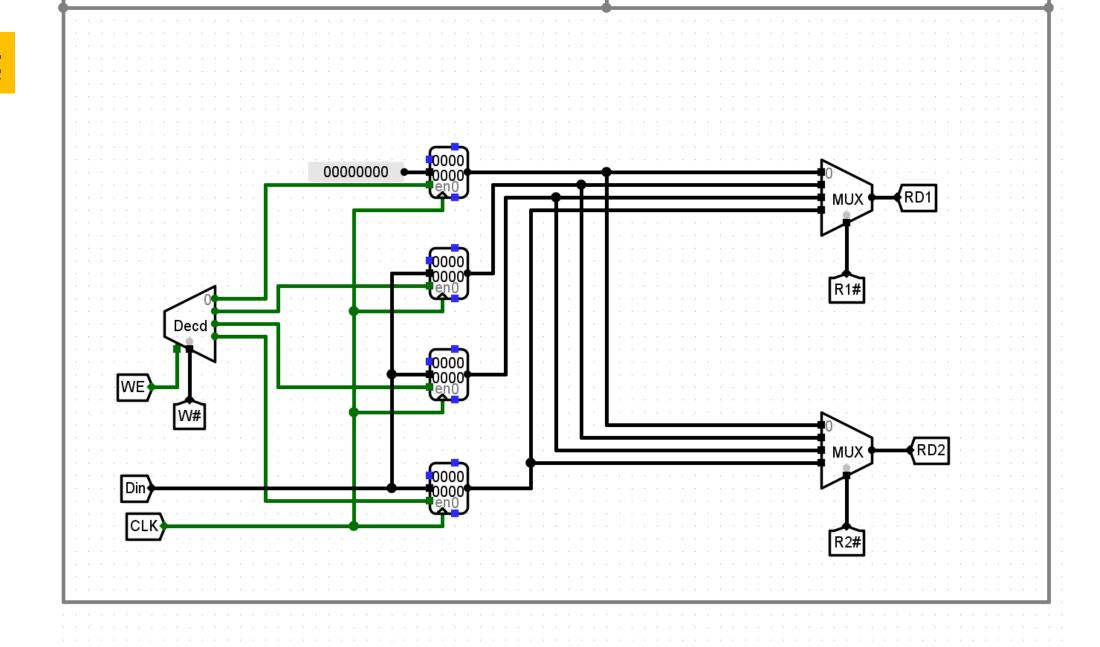
答案



简单的寄存器文件测试电路(4个寄存器)(答案)

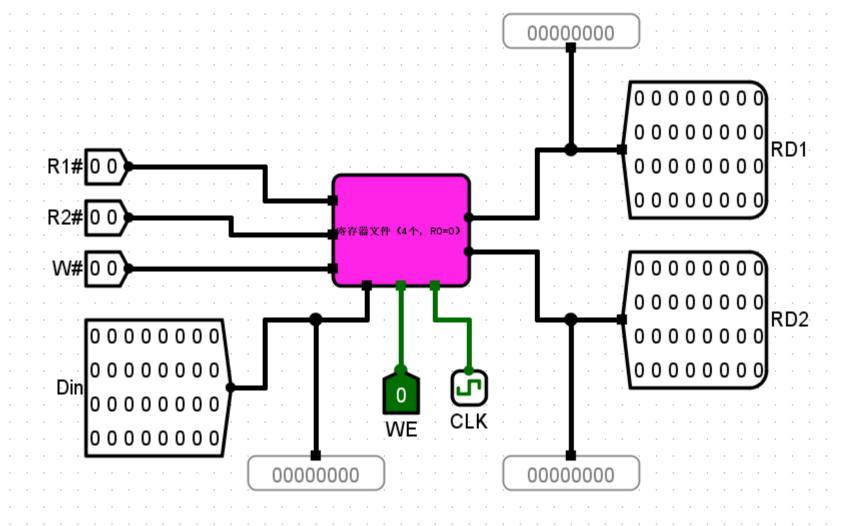
3、寄存器文件电路(4个寄存器, R0=0) (设计实验)

答案



寄存器文件电路(4个寄存器,R0=0)(答案)

答案



简单的寄存器文件测试电路(4个寄存器, R0=0)(答案)

4、cache 验证实验(实验分析)

• 请同学们分析"直接相联映射方式 cache 电路"的原理

· 请同学们分析第33~第64次cache访问的情况: 命中 多少次? 不命中(缺失)多少次?

• 答案: 26次命中、6次不命中(缺失)

• 有兴趣的同学,请分析"cache 测试电路"的原理

24 25 26 27 4 5 6 7

• 第33-64次访问情况分析(访问32次,命中26次,不命中(缺失)6次):

- (1) 访问 0123
 - 访问地址为0存储单元,不命中,从主存中装入0123四个单元,之后访问123存储单元,全部命中;命中3次、不命中1次
- · (2)访问 89ab
 - 访问地址为8存储单元,命中(前32次访问时已经装入);命中4次、不命中0次
- (3)访问 8 9 a b
 - 访问地址为8存储单元,命中(前32次访问时已经装入);命中4次、不命中0次
- (4) 访问 20 21 22 23
 - 访问地址为 20 存储单元,不命中,从主存中装入 20 21 22 23 四个单元,之后访问 21 22 23 存储单元,全部命中;命中3次、不命中1次
- (5) 访问 28 29 2a 2b
 - 访问地址为 28 存储单元,不命中,从主存中装入 28 29 2a 2b 四个单元,之后访问 29 2a 2b 存储单元,全部命中;命中3次、不命中1次
- (6)访问 24 25 26 27
 - 访问地址为 24 存储单元,不命中,从主存中装入 24 25 26 27 四个单元,之后访问 25 26 27 存储单元,全部命中;命中3次、不命中1次
- (7) 访问 4 5 6 7
 - 访问地址为4存储单元,不命中,从主存中装入4567四个单元,之后访问567存储单元,全部命中;命中3次、不命中1次
- (8) 访问 24 25 26 27
 - 访问地址为 24 存储单元,不命中,从主存中装入 24 25 26 27 四个单元,之后访问 25 26 27 存储单元,全部命中;命中3次、不命中1次



文件(F) 编辑(E) 格式(O) 查看(V) 帮助(H)

4	_	_	~	
前	-2	-,	71'	
нч	J	_	\sim	

 0 1 2 3 装入第0行
 00000000000 000 00

 8 9 a b 装入第2行
 00000000000 010 00

 10 11 12 13 装入第4行
 00000000000 100 00

 20 21 22 23 装入第0行
 00000000001 000 00

89ab 已经在第2行

4567 装入第1行 00000000000 001 00

24 25 26 27 装入第1行 00000000001 001 00

4567 装入第1行 00000000000 001 00

后32次:

0123 装入第0行 00000000000 000 00

89ab 已经在第2行

89ab 已经在第2行

 20 21 22 23 装入第0行
 00000000001 000 00

 28 29 2a 2b 装入第2行
 00000000001 010 00

 24 25 26 27 装入第1行
 00000000001 001 00

 4 5 6 7 装入第1行
 00000000000 001 001 00

 24 25 26 27 装入第1行
 000000000001 001 00



• 请同学们分析"全相联映射方式 cache 电路"的原理

• 请同学们分析第33~第64次cache访问的情况: 命中 多少次?不命中(缺失)多少次?

・答案: 31次命中、1次不命中(缺失)

• 第33-64次访问情况分析(访问32次,命中31次,不命中(缺失)1次):

- (1) 访问 0123
 - 访问地址为 0 存储单元,命中(前32次访问时已经装入);命中4次、不命中0次
- (2) 访问 89ab
 - 访问地址为8存储单元,命中(前32次访问时已经装入);命中4次、不命中0次
- (3)访问 8 9 a b
 - 访问地址为8存储单元,命中(前32次访问时已经装入);命中4次、不命中0次
- (4) 访问 20 21 22 23
 - 访问地址为 20 存储单元,命中(前32次访问时已经装入);命中4次、不命中0次
- (5) 访问 28 29 2a 2b
 - 访问地址为 28 存储单元,不命中,从主存中装入 28 29 2a 2b 四个单元,之后访问 29 2a 2b 存储单元,全部命中;命中3次、不命中1次
- (6) 访问 24 25 26 27
 - 访问地址为 24 存储单元,命中(前32次访问时已经装入);命中4次、不命中0次
- (7) 访问 4567
 - 访问地址为 4 存储单元,命中(前32次访问时已经装入);命中4次、不命中0次
- (8) 访问 24 25 26 27
 - 访问地址为 24 存储单元,命中(前32次访问时已经装入);命中4次、不命中0次



帮助(H)

前32次:

0123 装入第7行

89ab 装入第6行

10 11 12 13 装入第5行

20 21 22 23 装入第4行

89ab 已经在第6行

4567 装入第3行

24 25 26 27 装入第2行

4567 已经在第3行

后32次:

0123 已经在第7行

89ab 已经在第6行

89ab 已经在第6行

20 21 22 23 已经在第4行

28 29 2a 2b 装入第1行

24 25 26 27 已经第2行

4567 已经在第3行

24 25 26 27 已经在第2行



• 请同学们分析"2路组相联映射方式 cache 电路"的原理

• 请同学们分析第33~第64次cache访问的情况: 命中 多少次?不命中(缺失)多少次?

・答案: 29次命中、3次不命中(缺失)

• 第33-64次访问情况分析(访问32次,命中29次,不命中(缺失)3次):

- (1)访问 0123
 - · 访问地址为 0 存储单元,不命中,从主存中装入 0 1 2 3 四个单元,之后访问 1 2 3 存储单元,全部命中;命中3次、不命中1次
- · (2) 访问 89ab
 - 访问地址为8存储单元,命中(前32次访问时已经装入);命中4次、不命中0次
- · (3)访问 89ab
 - 访问地址为8存储单元,命中(前32次访问时已经装入);命中4次、不命中0次
- (4) 访问 20 21 22 23
 - 访问地址为 20 存储单元,不命中,从主存中装入 20 21 22 23 四个单元,之后访问 21 22 23 存储单元,全部命中;命中3次、不命中1次
- (5) 访问 28 29 2a 2b
 - 访问地址为 28 存储单元,不命中,从主存中装入 28 29 2a 2b 四个单元,之后访问 29 2a 2b 存储单元,全部命中;命中3次、不命中1次
- (6) 访问 24 25 26 27
 - 访问地址为 24 存储单元,命中(前32次访问时已经装入);命中4次、不命中0次
- (7)访问 4 5 6 7
 - 访问地址为 4 存储单元, 命中(前32次访问时已经装入); 命中4次、不命中0次
- (8)访问 24 25 26 27
 - 访问地址为 24 存储单元,命中(前32次访问时已经装入);命中4次、不命中0次



□ cacahe (直接相联映射) 测试用例──主存地址.txt · 文件(F) 编辑(E) 格式(O) 查看(V) 帮助(H)

v2.0 raw

		V2.0 raw
前32次:		
0123	装入第0组、第0行	00000000000 00 00
8 9 a b	装入第2组、第1行	00000000000 10 00
10 11 12 13	装入第0组、第0行	00000000001 00 00
20 21 22 23	装入第0组、第1行	00000000010 00 00
89ab	已经在第2组、第1行	
4567	装入第1组、第0行	00000000000 01 00
24 25 26 27	装入第1组、第1行	00000000010 01 00
4567	已经在第1组、第0行	
后32次:		
0123	装入第0组、第1行	00000000000 00 00
8 9 a b	已经在第2组、第1行	
8 9 a b	已经在第2组、第1行	
20 21 22 23	装入第0组、第0行	00000000010 00 00
28 29 2a 2b	装入第2组、第1行	00000000010 10 00
24 25 26 27	已经第1组、第1行	
4567	已经在第1组、第0行	
24 25 26 27	已经第1组、第1行	

• 请同学们分析"4路组相联映射方式 cache 电路"的原理

• 请同学们分析第33~第64次cache访问的情况: 命中 多少次?不命中(缺失)多少次?

・答案: 31次命中、1次不命中(缺失)

28 29 2a 2b 4 5 6 7 24 25 26 27 4 5 6 7

• 第33-64次访问情况分析(访问32次,命中31次,不命中(缺失)1次):

- (1) 访问 0123
 - 访问地址为 0 存储单元, 命中(前32次访问时已经装入); 命中4次、不命中0次
- · (2)访问 89ab
 - 访问地址为 8 存储单元, 命中(前32次访问时已经装入); 命中4次、不命中0次
- · (3)访问 89ab
 - 访问地址为8存储单元,命中(前32次访问时已经装入);命中4次、不命中0次
- (4)访问 20 21 22 23
 - 访问地址为 20 存储单元,命中(前32次访问时已经装入);命中4次、不命中0次
- - 访问地址为 28 存储单元,不命中,从主存中装入 28 29 2a 2b 四个单元,之后访问 29 2a 2b 存储单元,全部命中;命中3次、不命中1次
- (6) 访问 24 25 26 27
 - 访问地址为 24 存储单元,命中(前32次访问时已经装入);命中4次、不命中0次
- (7) 访问 4567
 - 访问地址为 4 存储单元, 命中(前32次访问时已经装入); 命中4次、不命中0次
- (8)访问 24 25 26 27
 - 访问地址为 24 存储单元,命中(前32次访问时已经装入);命中4次、不命中0次



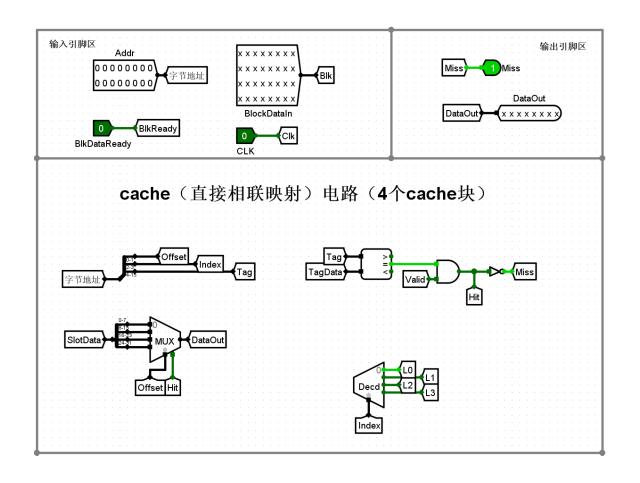
24 25 26 27 已经第1组、第1行

cacahe (直接相联映射) 测试用例——主存地址.txt ·文件(F) 编辑(E) 格式(O) 查看(V) 帮助(H)

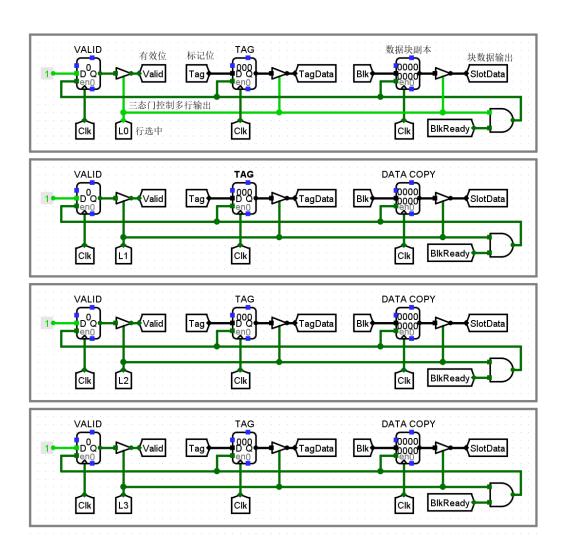
		又1+(F) 编辑(E)) 恰以(O) 旦有(V) 俗助(口)
前32次:		v2 0 mavv		
0123	装入第0组、第0行	00	00000000000	0 00
89ab	装入第0组、第1符	, 0	000000000001	0 00
10 11 12 13	装入第0组、第2名	ਰ ਦੇ	000000000010	0 00
20 21 22 23	装入第0组、第3	0 تَا	000000000100	0 00
89ab	已经在第0组、第	1行		
4567	装入第1组、第0行	0	000000000000	1 00
24 25 26 27	装入第1组、第1名	0 تَا	000000000100	1 00
4567	已经在第1组、第0	行		
后32次:				
0123	已经在第0组、第	0行		
89ab	已经在第0组、第	1行		
89ab	已经在第0组、第	1行		
20 21 22 23	已经在第0组、第	3行		
28 29 2a 2b	装入第0组、第2	0 تَ	000000000101	0 00
24 25 26 27	已经第1组、第1	<u>ਦ</u>		
4567	已经在第1组、第	0行		

5、cache 设计实验(挑战性实验)

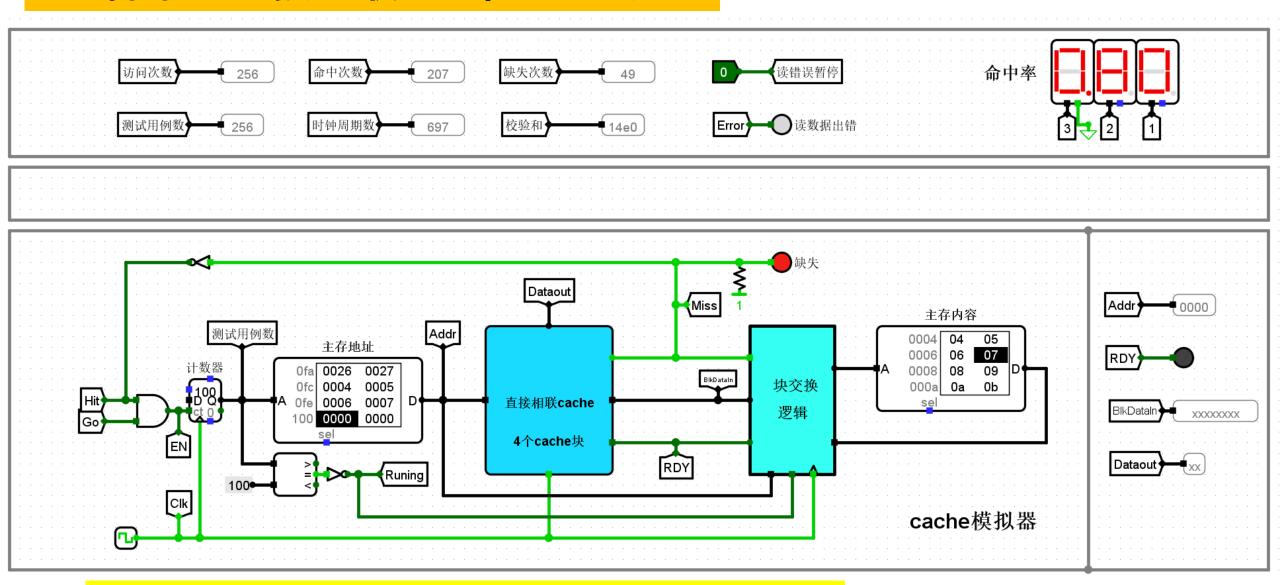
1、答案(直接相联、4个cache块)



主存地址 = Tag(12位) + Index(2位) + Offset(2位)



1、答案(直接相联、4个cache块)



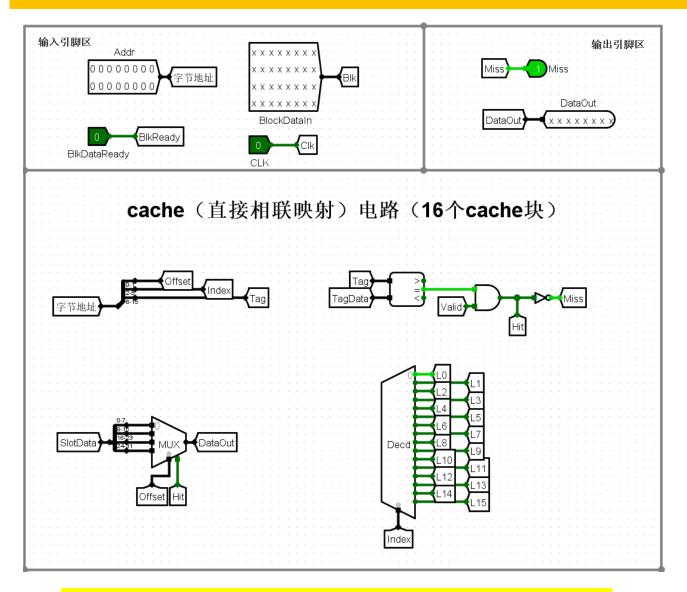
4个cache块:访问256次,命中207次,不命中(缺失)49次

命中率=207/256=80.86%

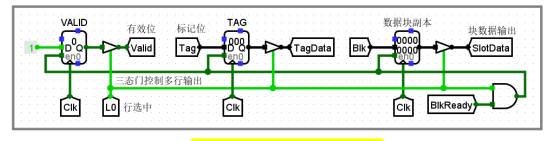
8个cache块:访问256次,命中209次,不命中(缺失)47次

命中率=209/256=81.64%

2、答案(直接相联、16个cache块)

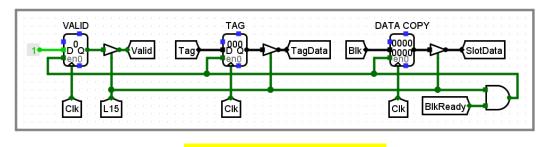


主存地址 = Tag(10位) + Index(4位) + Offset(2位)



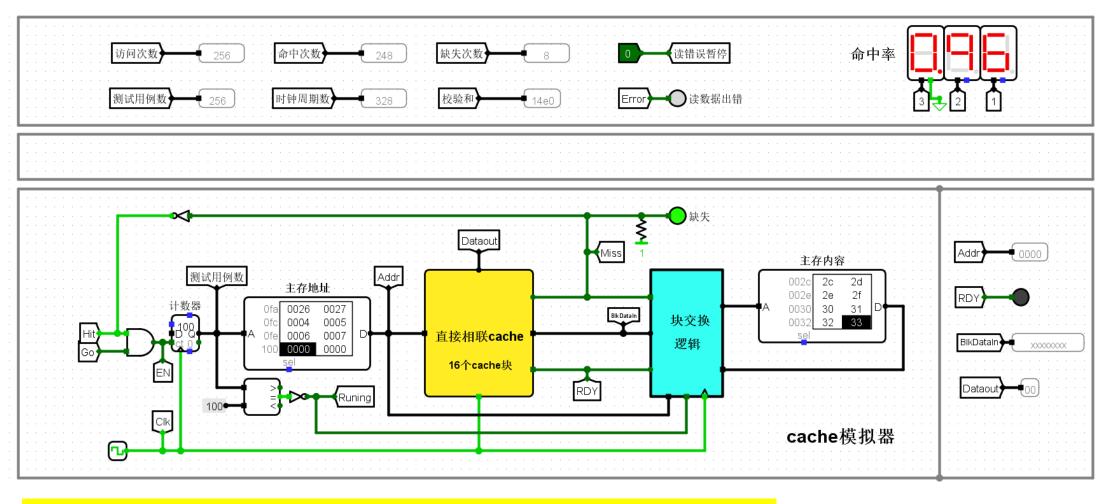
cache的第0行(块)

共16个



cache的第15行(块)

2、答案(直接相联、16个cache块)



16个cache块:访问256次,命中248次,不命中(缺失)8次

命中率=248/256=96.875%

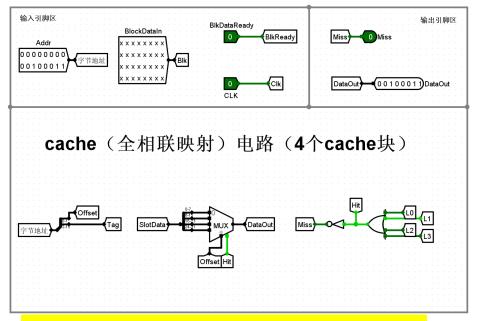
8个cache块:访问256次,命中209次,不命中(缺失)47次

命中率=209/256=81.64%

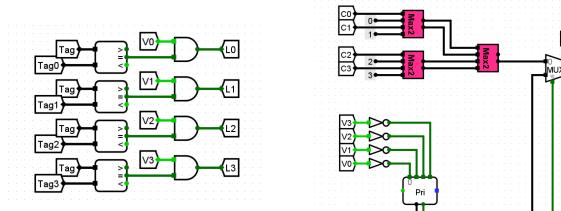
4个cache块:访问256次,命中207次,不命中(缺失)49次

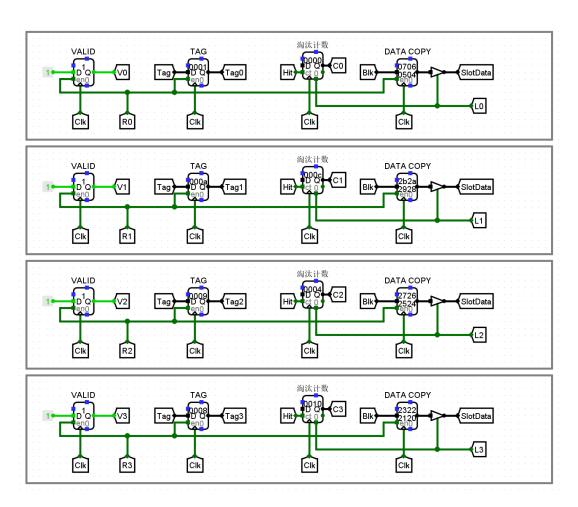
命中率=207/256=80.86%

3、答案(全相联、4个cache块)

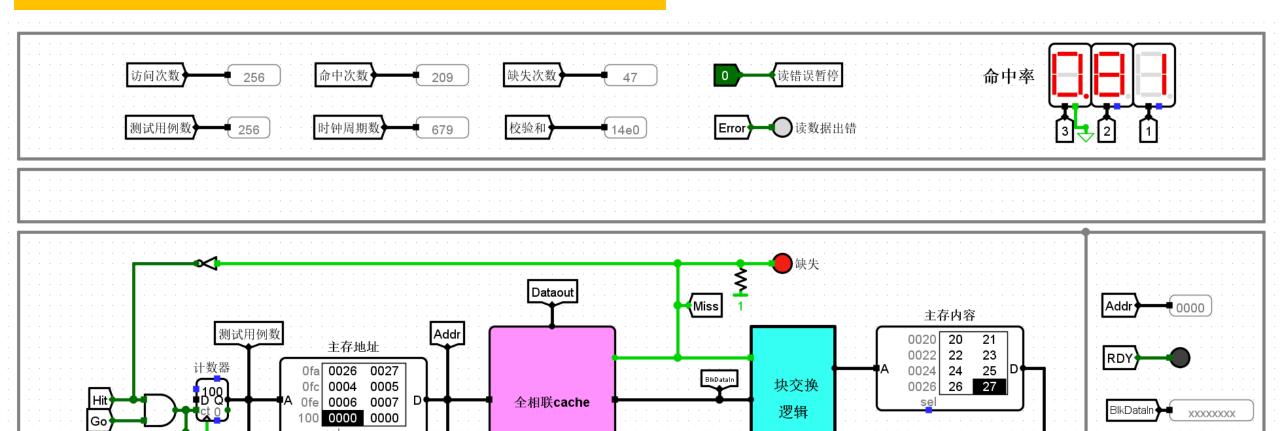


主存地址 = Tag(14位) + Offset(2位)





4、答案(全相联、4个cache块)



4个cache块

4个cache块:访问256次,命中209次,不命中(缺失)47次

Runing

命中率=209/256=81.64%

RDY

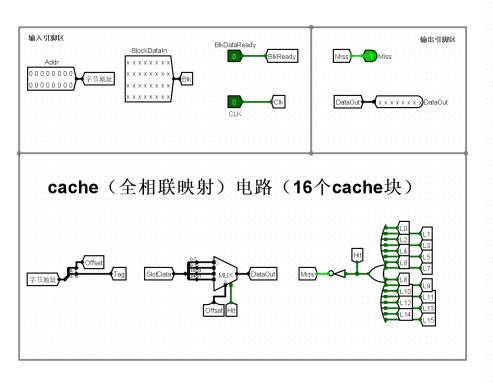
8个cache块:访问256次,命中248次,不命中(缺失)8次

命中率=248/256=96.875%

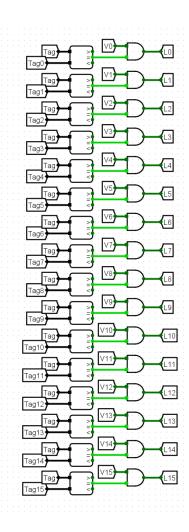
Dataout

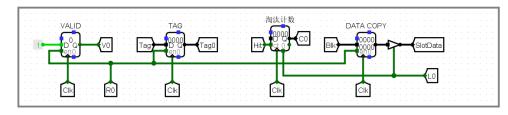
cache模拟器

4、答案(全相联、16个cache块)



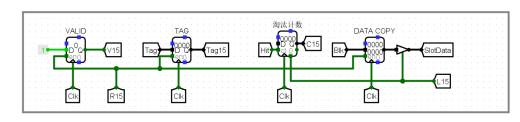
主存地址 = Tag(14位) + Offset(2位)





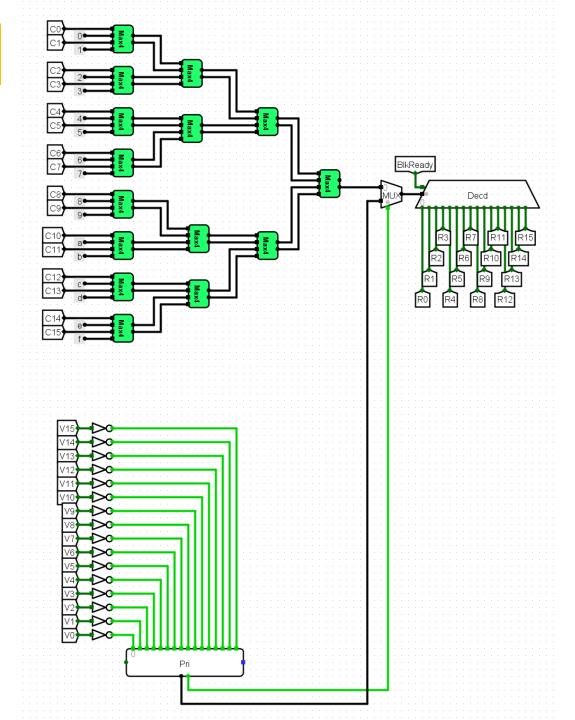
cache的第0行(块)

共16行(块)

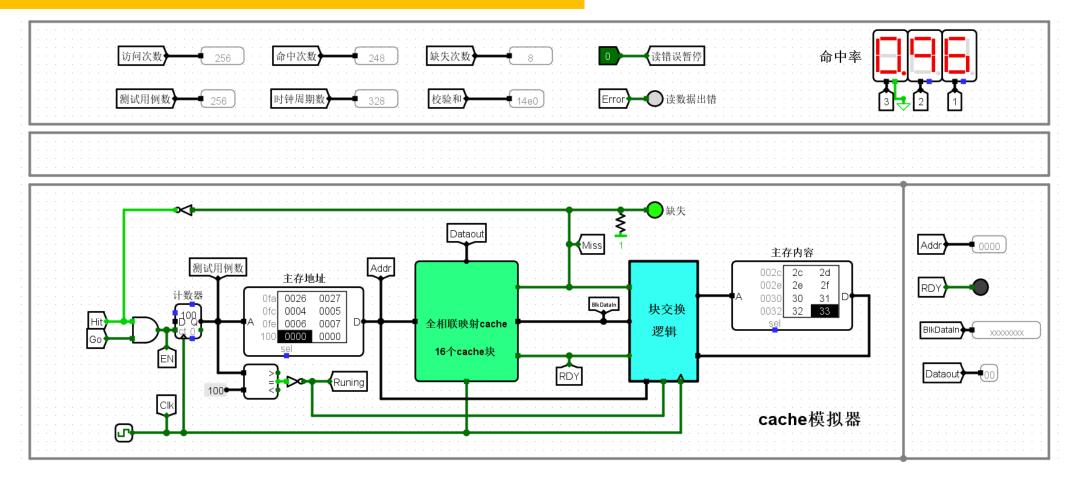


cache的第15行(块)

4、答案(全相联、16个cache块)



4、答案(全相联、16个cache块)

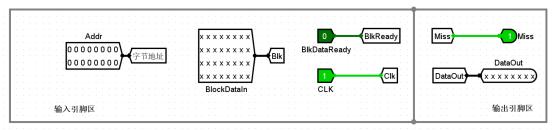


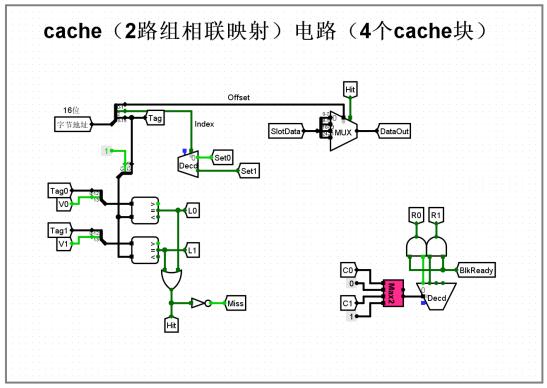
16个cache块:访问256次,命中248次,不命中(缺失)8次 命中率=248/256=96.875%

8个cache块:访问256次,命中248次,不命中(缺失)8次 命中率=248/256=96.875%

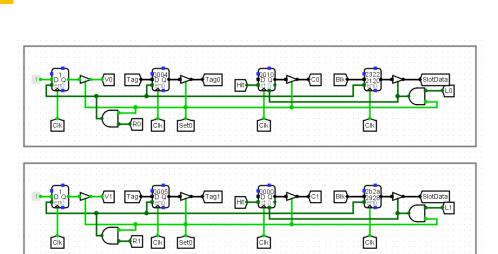
4个cache块:访问256次,命中209次,不命中(缺失)47次 命中率=209/256=81.64%

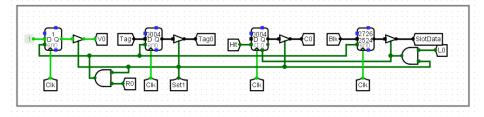
5、答案(2路组相联、4个cache块)

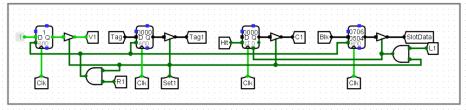




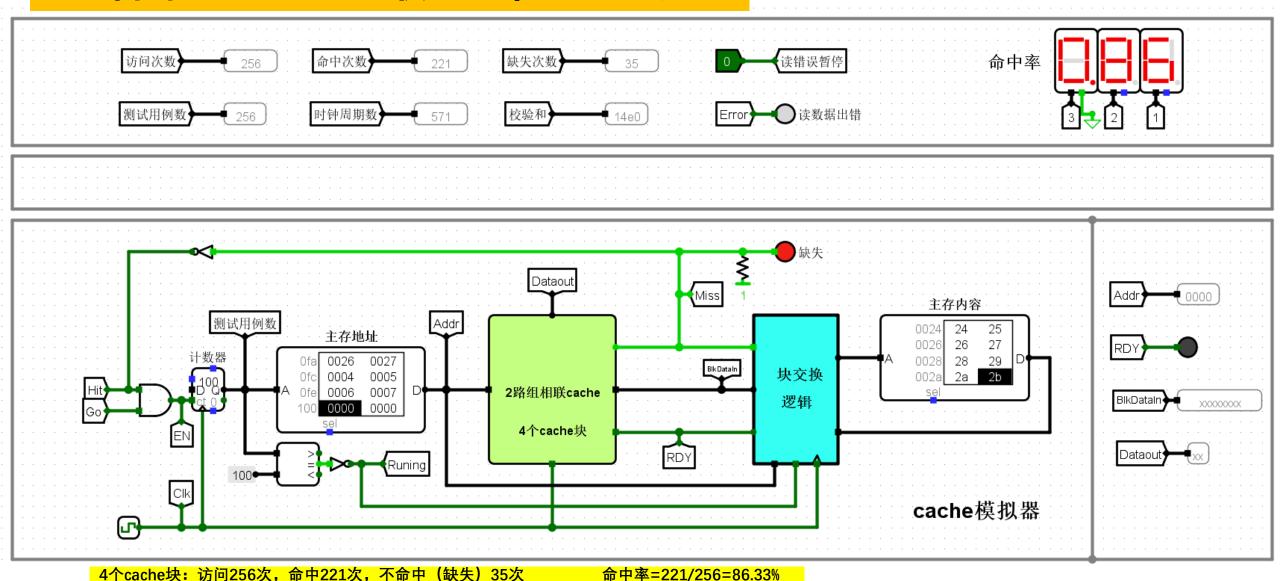
主存地址 = Tag(13位) + Index(1位) + Offset(2位)







5、答案(2路组相联、4个cache块)

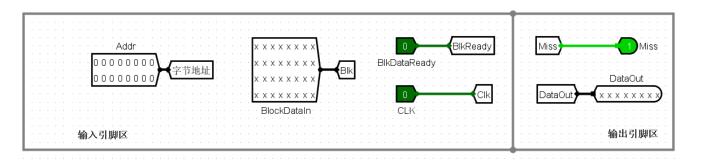


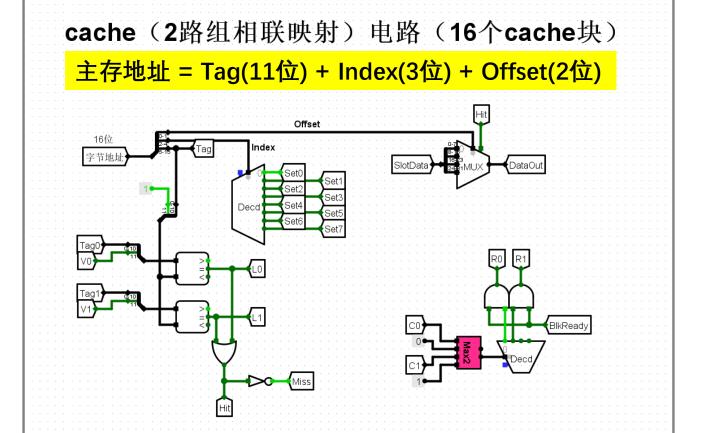
4个cache块:访问256次,命中221次,不命中(缺失)35次

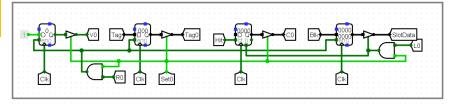
8个cache块:访问256次,命中237次,不命中(缺失)19次

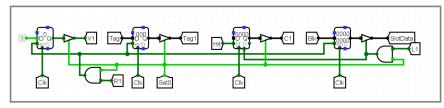
命中率=237/256=92.578%

6、答案(2路组相联、16个cache块)



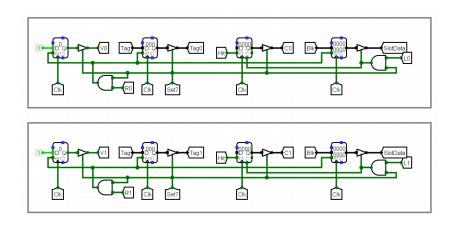






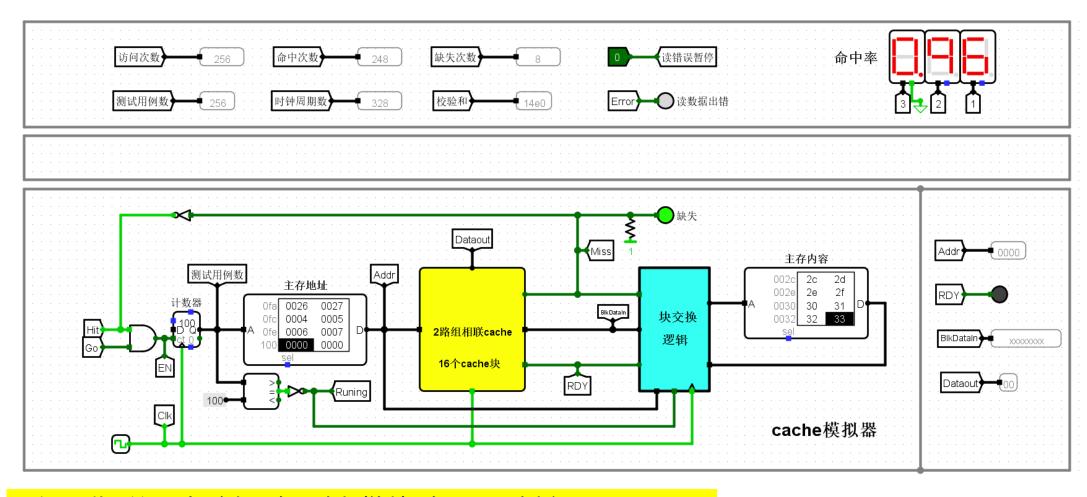
cache的第0组,第0、1行(块)

共8组、16行(块)



cache的第7组,第0、1行(块)

6、答案(2路组相联、16个cache块)

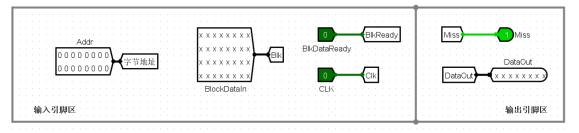


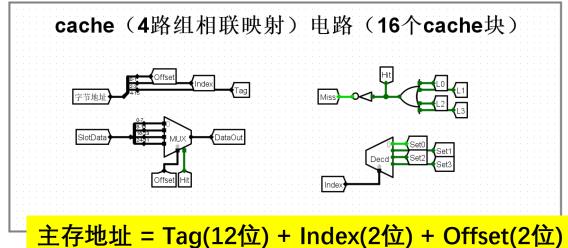
16个cache块:访问256次,命中248次,不命中(缺失)8次 命中率=248/256=96.875%

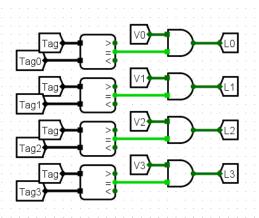
8个cache块:访问256次,命中237次,不命中(缺失)19次 命中率=237/256=92.578%

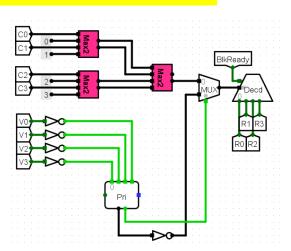
4个cache块:访问256次,命中221次,不命中(缺失)35次 命中率=221/256=86.33%

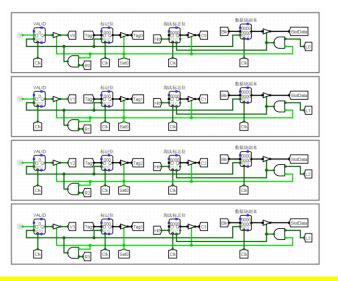
7、答案(4路组相联、16个cache块)





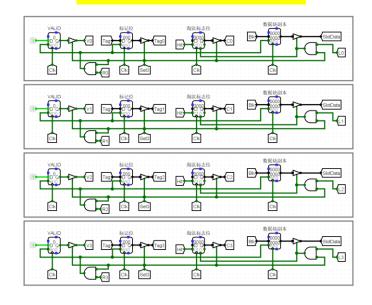






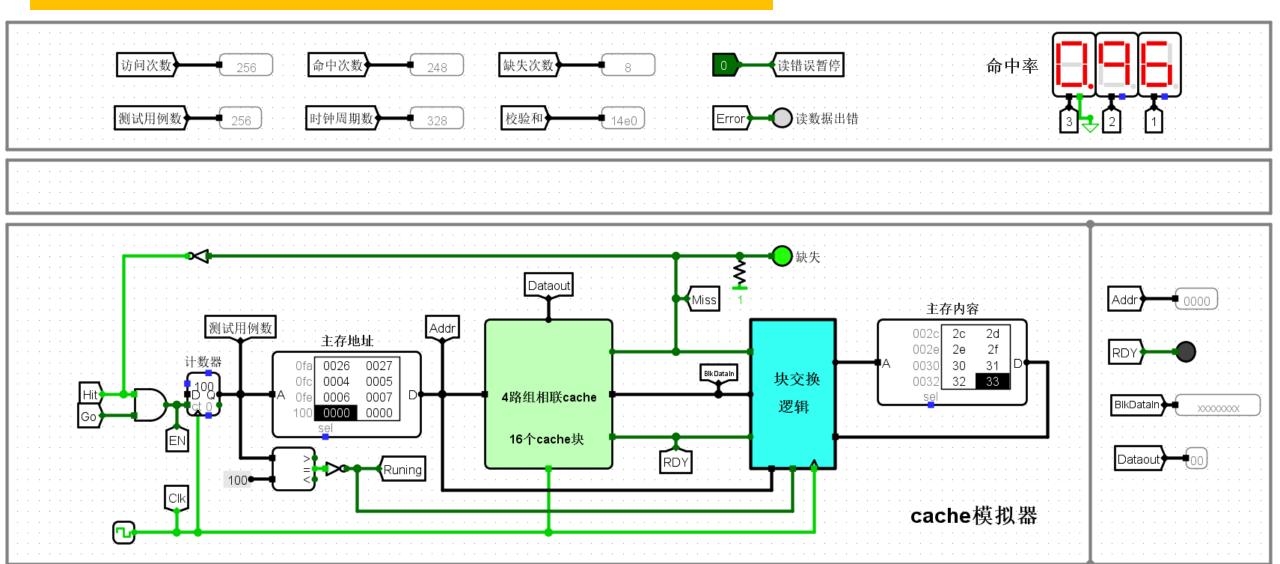
cache的第0组,第0、1、2、3行(块)

共4组、16行(块)



cache的第3组,第0、1、2、3行(块)

7、答案(4路组相联、16个cache块)



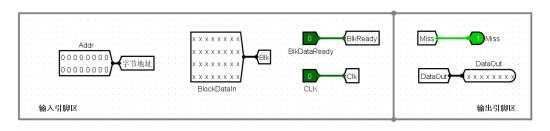
16个cache块:访问256次,命中248次,不命中(缺失)8次

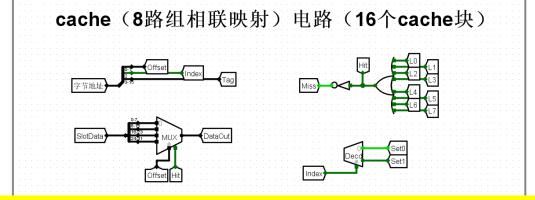
命中率=248/256=96.875%

8个cache块:访问256次,命中243次,不命中(缺失)13次

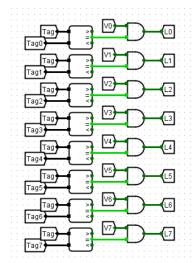
命中率=243/256=94.92%

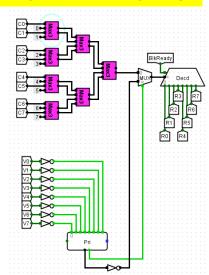
8、答案(8路组相联、16个cache块)



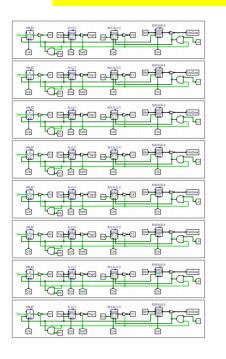


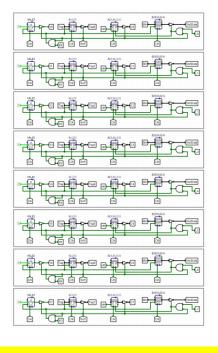
主存地址 = Tag(13位) + Index(1位) + Offset(2位)





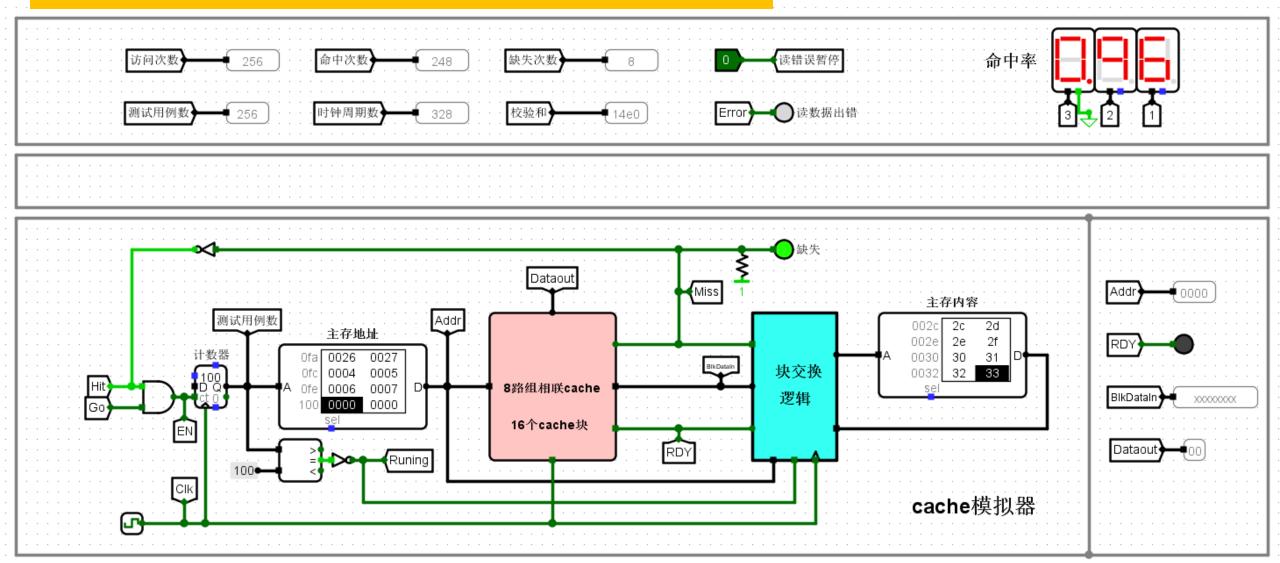
cache的第0组, 第0、1、2、3、4、5、6、7行(块)





cache的第1组,第0、1、2、3、4、5、6、7行(块)

8、答案(8路组相联、16个cache块)



Thanks