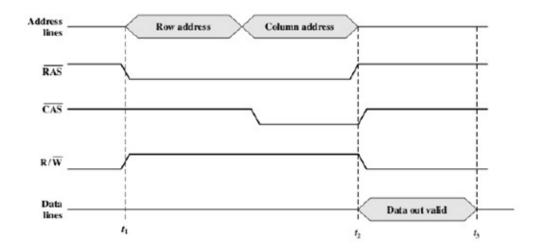
# "计算机组织结构"作业 0X 参考答案

1. 假设采用分散式刷新,下图表示一个 DRAM 经由总线的读操作的简化时序。存取时间认为是由*t*1 到*t*2。由*t*2 到*t*3 是刷新时间,此期间 DRAM 芯片必须再充电,然后处理器才能再次存取它们。



a) 假定存取时间是 60ns,刷新时间是 40ns。问:存储周期是多少(单位:ns,精度:整数)?假定 1 位输出,这个 DRAM 所支持的最大数据传输率是多少(单位 Mbps,精度:整数)?

Tc=60ns+40ns=100ns

## 数据传输率 V=1bit/100ns=10Mbps

b) 使用这些芯片构成一个 32 位宽的存储器系统,其产生的数据传输率是多少(单位 Mbps,精度:整数)?

#### $V'=32 \times V=32 \times 10 \text{Mbps}=320 \text{Mbps}$

2. 已知某机主存容量为 64KB, 按字节编址。假定用 1K×4 位的 DRAM 芯片构成该存储器,

#### 请问:

a) 需要多少个这样的 DRAM 芯片?

## $N=64KB/(1K\times4bit)=128$ (1B=8bit)

b) 主存地址共多少位?哪几位用于选片?哪几位用于片内选址?

主存容量为 64KB,按字节寻址,所以寻址空间为 64K=2<sup>16</sup>,主存地址为 16 位。由于片内为 1K 个地址,所以低 10 位为片内地址,高 16-10=6 位用于选片。

注意,此处不能算为 128=2<sup>7</sup>,所以高 7 位选片,低 16-7=9 位用于片内选址。因为片内的选址单元是 4 位,需要位扩展后才能按字节编址(整体上是字位扩展),即选片时都是同时选中 2 个芯片。 [卢苇, 121250091]

- 3. 假定用 8K×8 位的 EPROM 芯片组成 32K×16 位的只读存储器,请问
  - a) 数据寄存器(用于存放数据)最少应有多少位?

### 16 位,与每个寻址单元中数据的长度相同

- b) 地址寄存器(用于存放地址)最少应有多少位? 寻址空间为 32K=2<sup>15</sup>,所以最少为 15 位
- c) 共需要多少个 EPROM 芯片?

32K×16/8K×8=8 ↑

- 4. 使用 32 个 64K×1bit 的 DRAM 芯片组成一个 256K×8bit 的存储器。
  - a) 若采用集中刷新方式,则存储器刷新一遍最少用多少次刷新操作?

256

64K×1bit 的 DRAM 由 256×256 的位元阵列组成,即每个芯片有 256 行、256 列的位元阵列。集中式刷新按行刷新,因此需要用 256 次刷新操作

b) 若采用异步刷新方式,每单元刷新间隔不超过 2ms,则生成的刷新信号的间隔时间最长是多少? (保留一位小数,单位为μs)

### 2ms/256≈7.8μs

c) 若改用 16K×4bit 的 DRAM 芯片构成上述 256K×8bit 的存储器,则以集中式刷新一遍所有单元需要多少次刷新操作?

16K×4bit 的 DRAM 芯片由 4 个 128×128 的位元阵列组成,这 4 个存储阵列中行号相同的那些行将被同时刷新,共有 128 行,因此需要 128 次刷新操作

- 5. 某计算机的主存地址空间大小为 64KB, 按字节编址, 己配有 0000H~7FFFH 的 ROM 区
  - a) 若再用 8K×4bit 的 RAM 芯片填补剩余的地址空间,需要多少个这样的芯片?

0000H~7FFFH 占用 32KB 的地址空间,余下 32KB 需要用 RAM 填充,因此需要 32K\*8bit / (8K×4bit) = 8 个芯片

b) 假定将该计算机的主存地址空间升级为 16MB, ROM 去地址范围还是 000000H~007FFFH,剩下的所有地址空间都用 8K×4bit 的 RAM 芯片配置,需要多少个这样的芯片?

RAM 区大小为 16MB - 32KB=512×32KB - 32KB = 511×32KB, 因此需要 511K\*32bit / (8K×4bit) = 4088 个芯片