

明德扬科技教育有限公司 SDRAM 接口练习 4 思路

官 www. mdy-edu. com

淘 宝: mdy-edu. taobao. com

00 群: 97925396

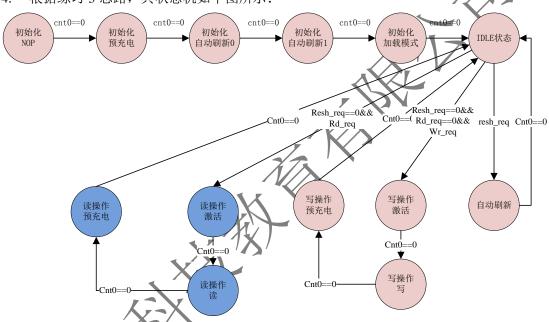
QQ 咨询: 158063679



一、 功能简述

- 1. 当初始化完成后,处于 IDLE 状态。输入接口有读请求 rd_req 和写请求 wr_req 信号。如果 rd_req 为 1 时,则进行读操作; 否则如果 wr_req 为 1,则进行写操作。也就是说读请求的优先级高于写请求。
- 2. 读写模式为:全页模式,该模式在写完成时,需要给出预充电命令才能结束。全页模式的写,可参考数据手册第52页的内容;全面模式的读,可参考数据手册第45页内容。
- 3. 初始化完成后,每隔【1562-256(突发长度)-3(激活时间)-3(预充电时间)】=1300 时进行刷新。如果时间到了时处于 IDLE 状态,则立刻进行自动刷新;如果处于读写状态,则等待变到 IDLE 状态后,再执行自动刷新。

4. 根据练习3思路,其状态机如下图所示:



该状态机的优点: 状态机比较简单,除了 IDLE 之外,基本上是顺序跳转的;每个状态跳转的条件都非常简单。因此该状态机实现起来容易。

该状态机的缺点:产生如 command、cnt0 信号都比较复杂,这是由于状态多的原因,并且有些状态是重复的。例如初始化自动刷新 0、初始化自动刷新 1 和自动刷新三个状态,其实命令都是相同的。

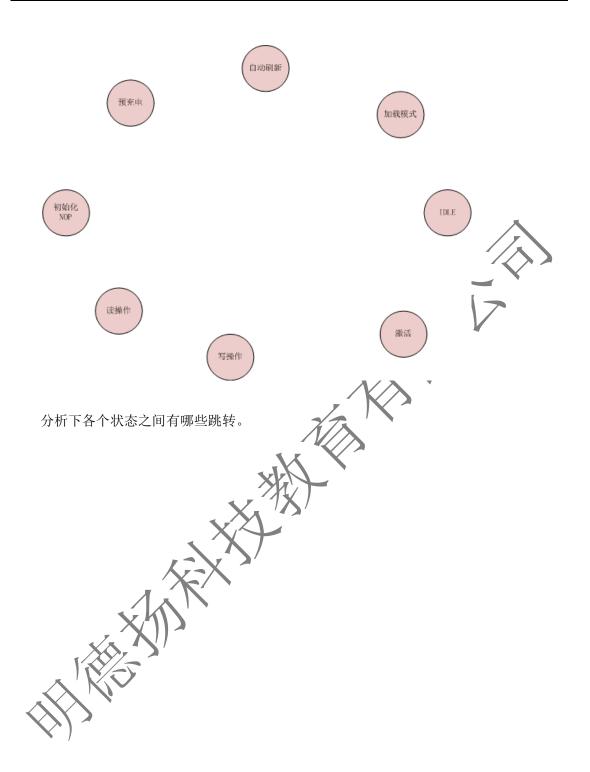
从上可看,状态机虽然简单,但这造成了其他信号的复杂。如果其他信号较多时, 那么这样设计就得不偿失了。

现在要求: 完善状态机结构,将上机状态机相似的状态合并,减少状态数,并重新设计代码。

二、 设计思路

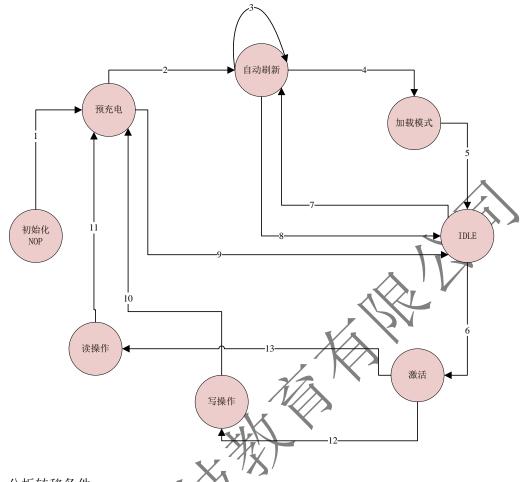
可以根据每个命令来作为一个状态来进行设计,因此可分为如下状态:







因此, 其各个状态之间的转移如下:



分析转移条件:

在初始化状态 NOP, 只要计数结束就跳转预充电状态,不存在其他情况,故 1 处的转移条件为: cnt0==0

在预充电状态,如果此时是初始化,其要跳到自动刷新处,如果是读或者写操作,其要跳到 IDLE 处。可以通过 mit_flag 来标示,当其为 1 时是初始化当中。故 2 的转移条件为: cnt0==0&&init_flag; 故 9 的转移条件为: cnt0==0&&init_flag==0。

在自动刷新状态,如果是初始化阶段,其要刷新两次,然后跳到加载模式;如果不是初始化状态,其结束后跳到 IDLE。要刷新两次,所以要计数,可设计数器 resh_cnt。故 3 的转移条件为:cnt0==0&&resh_cnt==0&&init_flag。故 8 的转移条件为:cnt0==0&&init_flag==0。

在加载模式,只要计数结束就跳到 IDLE 状态。故 5 处的转移条件为: cnt0==0。

在 IDLE 状态,其有两种情况。当自动刷新时间到时,就跳到自动刷新;否则,当读或者写请求有效时,就要激活状态。用 resh_req 表示刷新请求。故 7 的转移条件为: resh_req。故 6 的转移条件为: resh_req==0&&(rd_req||wr_req)。

在激活状态,其有两种情况,读或者写。可用 rd_flag 来表示是读,其为 0 表示写。故 12 的转移条件为: cnt0==0&&rd_flag==0。故 13 的转移条件为: cnt0==0&&rd_flag。

在写操作状态,当其结束后,跳到预充电。故 10 的转移条件为: cnt0==0。 在读操作状态,当其结束后,跳到预充电。故 11 的转移条件为: cnt0==0。

综上所述,此状态机的结构图如下:



