## 一、 实验流程:

1. 先对"abcde"进行散列加密,加密结果为(代码中为 y 值):

c:\Users\hxx\Desktop>python sm3\_extension\_attack.py
afe4ccac5ab7d52bcae36373676215368baf52d3905e1fecbe369cc120e97628

2. 对 "abcde"进行拓展为 "abcde"+补位 1+"qwert", "abcde"+补位 1 为第一个 512 比特的分组。对扩展信息补位后,得 "abcde"+补位 1+"qwert"+补位 2,"qwert"+补位 2 为第二个 512 比特的分组,以 1 中的散列加密结果,作为压缩函数的初始值,对第二个分组进行加密,得结果:(本次消息构造,实际上不需要知道"abcde"只需要知道它的字符串长度即可,所以实现了长度拓展攻击,即在不知道"secret"是什么,只知道"secret"的加密结果和 secret 的长度,就知道了"secret"+补位 1+"qwert"的加密结果("qwert"可以任意置换))。(代码中为 hash value2)

c:\Users\hxx\Desktop>python sm3\_extension\_attack.py a51aea273d957ea25726d7e6e232ea8e14cd3306a53b3a1a3b895cf752ac0de8

3. 直接对 "abcde"+补位 1+"qwert"进行加密,得到加密结果。(代码中为 hash\_value1)

c:\Users\hxx\Desktop>python sm3\_extension\_attack.py
a51aea273d957ea25726d7e6e232ea8e14cd3306a53b3a1a3b895cf752ac0de8

4. 验证 hash value1 是否与 hash value2 相等,如果相等,则攻击成功。

c:\Users\hxx\Desktop>python sm3\_extension\_attack.py
attack is ok!

hash\_value is: a51aea273d957ea25726d7e6e232ea8e14cd3306a53b3a1a3b895cf752ac0de8