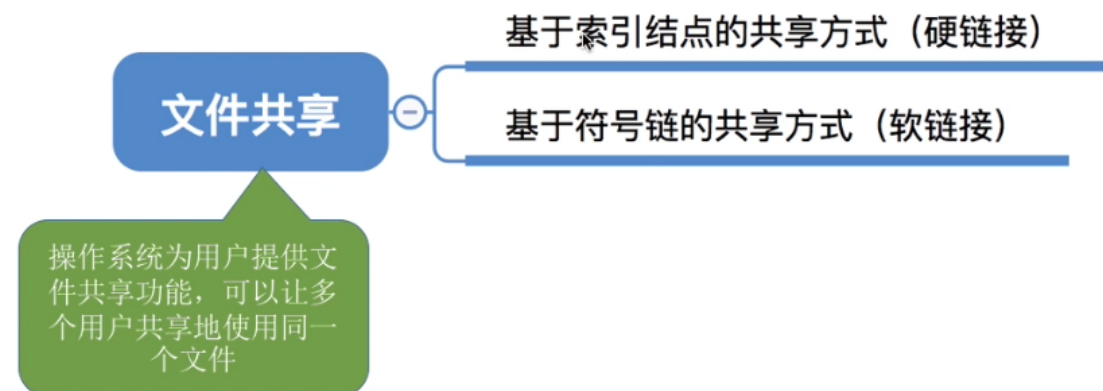
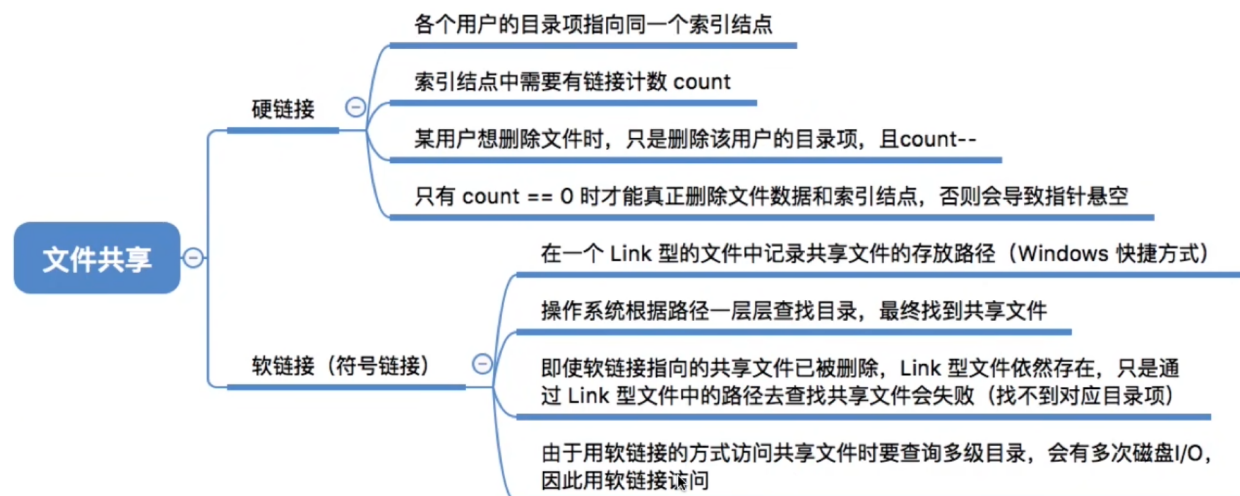


# 文件共享



**注意:** 多个用户共享同一个文件, 意味着系统中只有“一份”文件数据。并且只要某个用户修改了该文件的数据, 其他用户也可以看到文件数据的变化。

如果是多个用户都“复制”了同一个文件, 那么系统中会有“好几份”文件数据。其中一个用户修改了自己的那份文件数据, 对其他用户的文件数据并没有影响。

## 基于索引结点的共享方式 (硬链接)

知识回顾：索引结点，是一种文件目录瘦身策略。由于检索文件时只需用到文件名，因此可以将除了文件名之外的其他信息放到索引结点中。这样目录项就只需要包含文件名、索引结点指针。



索引结点中设置一个链接计数变量 **count**，用于表示链接到本索引结点上的用户目录项数。

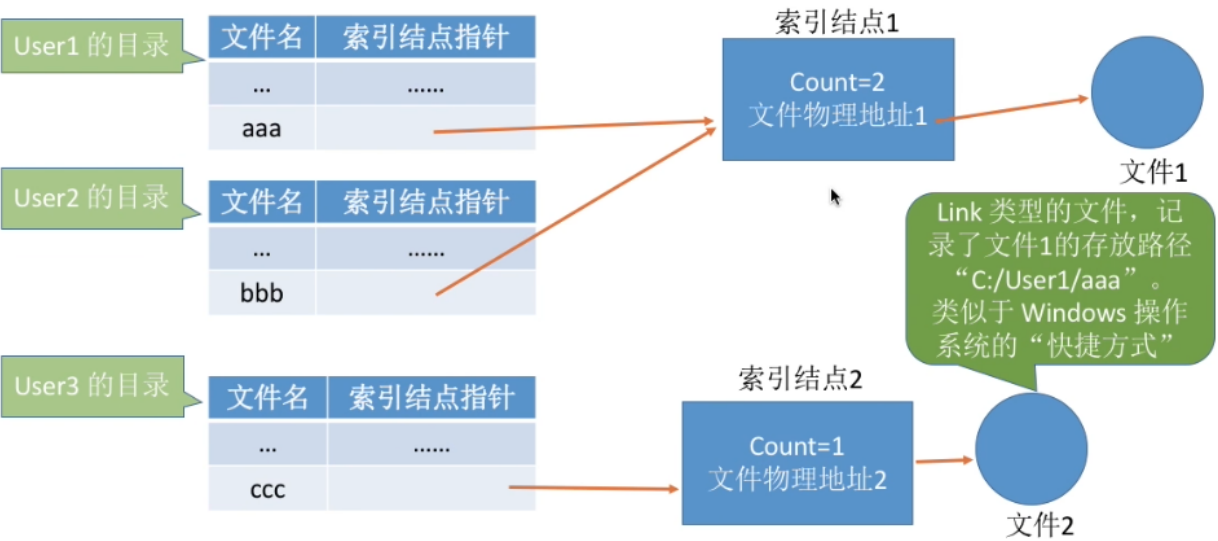
若 **count = 2**，说明此时有两个用户目录项链接到该索引结点上，或者说是有两个用户在共享此文件。

若某个用户决定“删除”该文件，则只是要把用户目录中与该文件对应的目录项删除，且索引结点的 **count** 值减 1。

若 **count > 0**，说明还有别的用户要使用该文件，暂时不能把文件数据删除，否则会导致指针悬空。

当 **count = 0** 时系统负责删除文件。

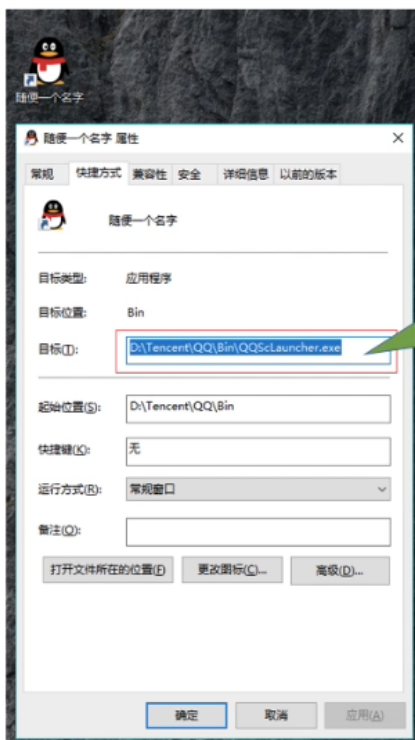
## 基于符号链的共享方式（软链接）



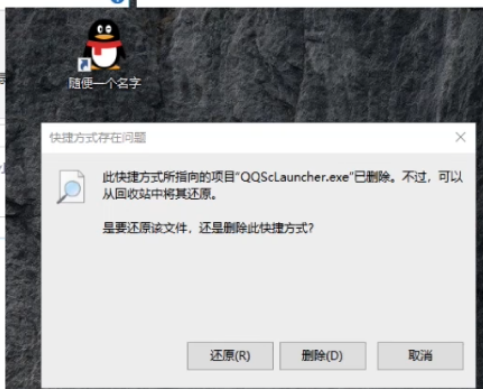
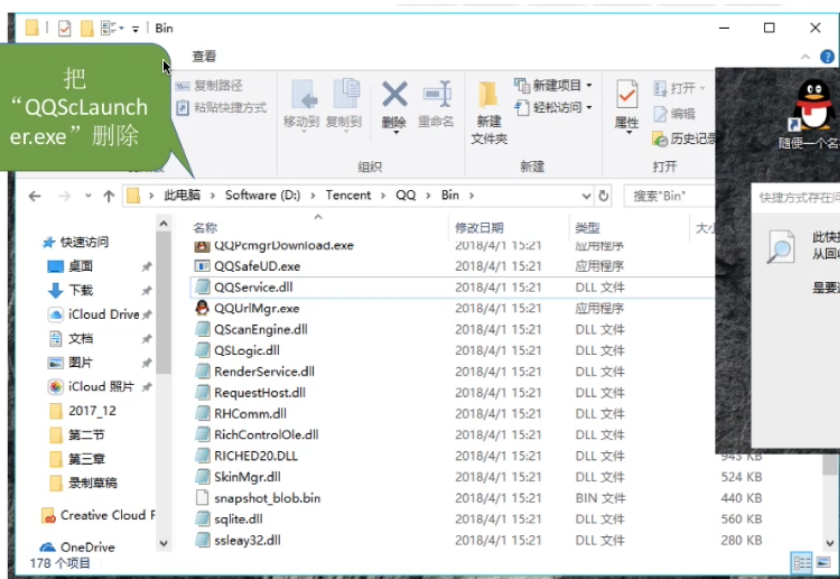
当 User3 访问“ccc”时，操作系统判断文件“ccc”属于 Link 类型文件，于是会根据其中记录的路径层层查找目录，最终找到 User1 的目录表中的“aaa”表项，于是就找到了文件1的索引结点。



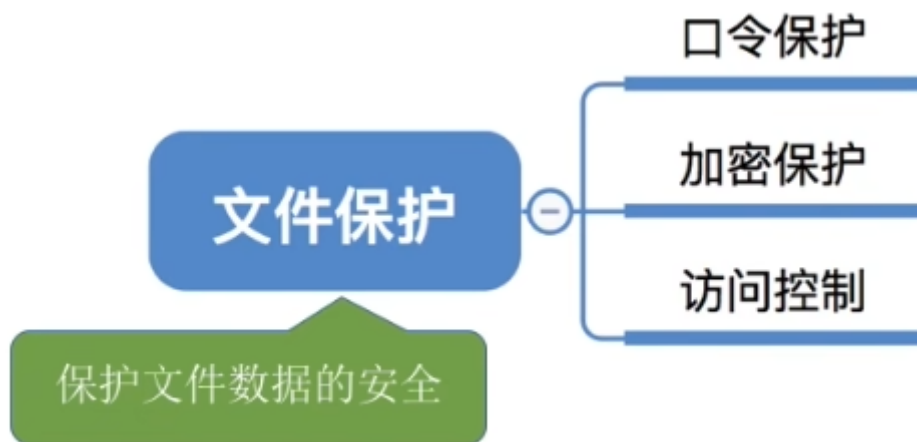
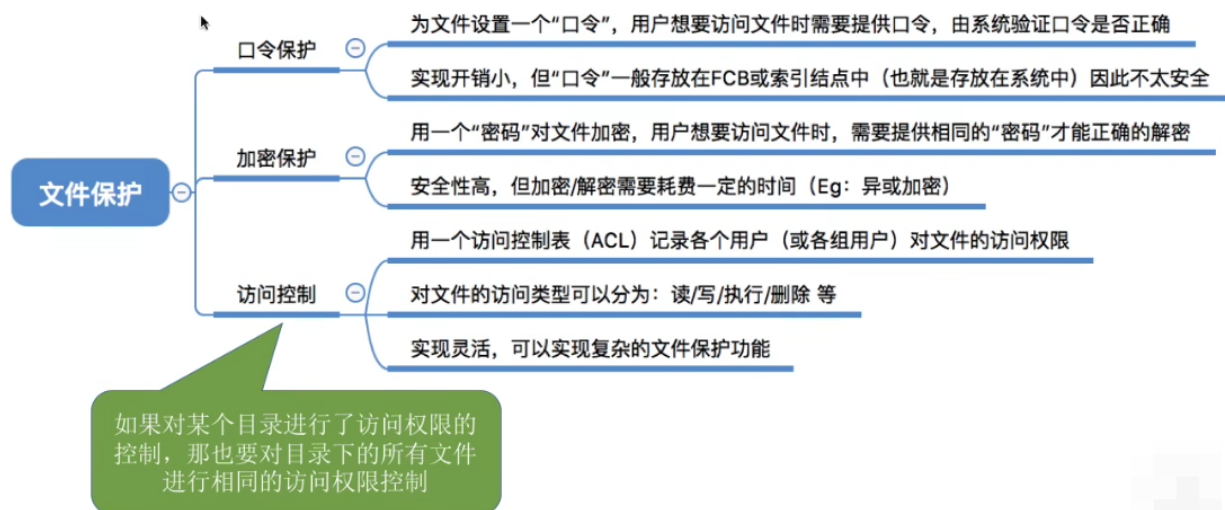
Link 类型的文件名可以不同



双击打开时，操作系统判断这个文件是Link类型的“快捷方式”文件，于是会根据其中记录的“路径信息”检索目录，最终找到“QQScLauncher.exe”



## 文件保护



## 口令保护

为文件设置一个“口令”（如：abc112233），用户请求访问该文件时必须提供“口令”。

口令一般存放在文件对应的 FCB 或索引结点中。用户访问文件前需要先输入“口令”，操作系统会将用户提供的口令与FCB中存储的口令进行对比，如果正确，则允许该用户访问文件

优点：保存口令的空间开销不多，验证口令的时间开销也很小。

缺点：正确的“口令”存放在系统内部，不够安全。

## 加密保护

使用某个“密码”对文件进行加密，在访问文件时需要提供正确的“密码”才能对文件进行正确的解密。

Eg: 一个最简单的加密算法——异或加密  
假设用于加密/解密的“密码”为“01001”

文件的原始数据:

00101011000111010001...

加密密码:

01001010010100101001

加密结果:

01100001010011111000...

不一致的解密密码:

01111

解密结果:

000110101000100010111...

优点: 保密性强, 不需要在系统中存储“密码”  
缺点: 编码/译码, 或者说加密/解密要花费一定时间。

访问控制

在每个文件的FCB（或索引结点）中增加一个访问控制列表（Access-Control List, ACL），该表中记录了各个用户可以对该文件执行哪些操作。

访问类型

读: 从文件中读数据

写: 向文件中写数据

执行: 将文件装入内存并执行

添加: 将新信息添加到文件结尾部分

删除: 删除文件, 释放空间

列表清单: 列出文件名和文件属性

某文件的访问控制列表

用户	读	写	执行	添加	删除	列表清单
father	1	1	1	1	1	1
mother	1	0	1	0	0	1
son	0	0	0	0	0	0

有的计算机可能会有很多用户, 因此访问控制列表可能会很大, 可以用精简的访问列表解决这个问题

精简的访问列表: 以“组”为单位, 标记各“组”用户可以对文件执行哪些操作。  
如: 分为 系统管理员、文件主、文件主的伙伴、其他用户 几个分组。  
当某用户想要访问文件时, 系统会检查该用户所属的分组是否有相应的访问权限。

系统需要管理分组的信息

	完全控制	执行	修改	读取	写入
系统管理员	1	1	1	1	1
文件主	0	1	1	1	1
文件主的伙伴	0	1	0	1	0
其他用户	0	0	0	0	0

若想要让某个用户能够读取文件, 只需要把该用户放入“文件主的伙伴”这个分组即可

精简的访问控制列表