假设当前用户的照片总页数为 N=1351，则对应关系如下：

|  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 原始页码(no) | 1 | 2 | 3 | 4 | … | 1350 | 1351 |
| 程序页码(cn) | -1350 | -1349 | -1348 | -1347 | … | -1 | 0 |

即：程序页码 = 原始页码 – 总页数

即：cn = no – N

这样编码需要考虑的后续变化情况：

1. 用户新上传照片时，对原有的程序页码无影响。这是最常见的情况，此时只需要扫描增量页面即可，原有的数据依然可用，简单快速，无需全面扫描。
2. 用户在第n页（原始页码）开始删除了照片：
3. 当总页数N没有发生变化时，需要重新扫描第n页到最后一页N。前面的1 ~ (n-1)页无需处理。由此可见，当n越大时，改动的影响就越小，即删除的照片是越早上传的，影响就越小。
4. 当总页数N发生了变化，假如减少了k页，即变成了N-k除了需要重新扫描第n页到最后一页外，前面的1 ~ (n-1)页所对应的数据文件的文件名，需要进行相应调整，即需要依次把文件名+k，即整体向右移k。

|  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| 原始页码(旧) | 1 | 2 | … | n | … | N |
| 程序页码(旧) | 1-N | 2-N | … | n-N | … | N-N=0 |
| 原始页码(新) | 1 | 2 | … | n-k | … | N-k |
| 程序页码(新) | (1-N)+k | (2-N)+k | … | (n-N)+k | … | (N-k)-N+k |