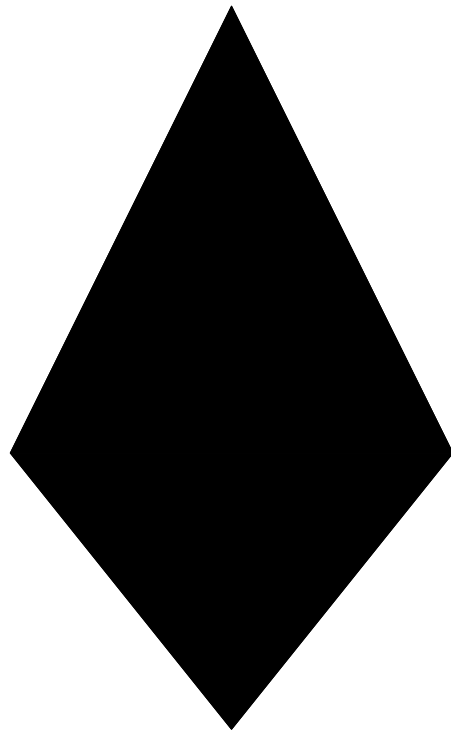


Invincible



2015.04.20~2016.04.20

序

如果可以在大脑中植入芯片，你会用来做什么？

对于这个问题，一千个人或许会有一千种回答，而我的回答就是：在最短的时间内，找到最想要的信息。

但是，一个非常美好的想法，总是要面对非常现实的问题。具体分析下来有两点，第一是信息，第二是搜索。信息分为两类，已收集的信息和未收集的信息。对已收集的信息的搜索分为两类，借助工具搜索和不借助工具搜索。借助工具搜索分为两类，在当前位置搜索和在任意位置搜索。不借助工具搜索时，最可靠的方式是逐个判断，其次是根据习惯判断。但是，如果事先对信息分类，那么，不管用哪种方式，都可以在更短的时间内作出更准确的判断。对未收集的信息的搜索主要是指通过互联网搜索。如果具体到细枝末节，这其中的问题确实很多，但都可以解决。唯一的遗憾就是，要在大脑中植入芯片。

一方面，我们必须面对现实；但是，另一方面，我们更应该重新考虑原来的问题：我们一定要在大脑中植入芯片吗？不一定。因为，对于我们来说，问题的关键，不是限制于假设本身；问题的关键在于，根据这个假设我们是要得到怎样的结果。而且，在现实生活中，很多“芯片”实际上已经成为我们大脑的一部分，比如平板电脑、智能手机、智能手表、智能眼镜、虚拟现实设备，等等等等。人类的智慧在于使用工具，而不是把自己变成工具。

现在是二十一世纪了，人类进化到现在，跟过去几千年相比，并没有变得多么强大。而且，人的寿命依然如此短暂，就算长命百岁，才三万多天，掰着手指都能数得过来。在这短暂的生命中，我们每天只有 24 个小时，却要面对现在、过去和将来的所有事情。那么，在这个信息爆炸的时代，我们要怎样在有限的时间内处理更多的信息呢？方法就是速度。

虽然我们每天都要处理很多的信息，但是，任何事情都要经历一定的过程，而在这过程中，有很多步骤可以让电脑去完成。对于人类来说，或许是很繁琐的事情，但对于电脑来说，不过是 0 和 1 而已。电脑不仅可以保证速度和精确，而且可以长时间、高负荷、无故障地运行。

记得有一次，我编了个小程序，测试完后非常得意，为了表示庆祝，把用于测试的文件复制了好几万份。但是，这次测试进行了很久，我对自己的恶作剧有点后悔，想停止测试。但是，不管怎么操作，电脑就是停不下来，最后，屏幕的颜色变得苍白和模糊，连鼠标都动不了。但当时我并没有着急把电脑的电池抠下来，而是幸灾乐祸地看着电脑屏幕，因为正好可以借此机会休息一下。又过了好几分钟，就跟变脸一样，电脑一瞬间就恢复了正常。然后我检查了一下测试后的文件，非常完美。看到这样的结果，除了惊讶，更多的是感动。在这短暂的生命中，像这样的感动，能有几回呢？对于电脑程序，我以前只是偶尔的好奇，但从此之后，则是观念上的转变，并且一发不可收拾，发现越来越多的事情，如果养成良好的习惯，有很多步骤完全可以让电脑去完成。

虽然我们有幸生活在这个时代，对工具的使用间接地延长了我们的寿命，

但是，依然有很多信息必须要我们自己去处理。但是，这些需要人为作出选择和判断的事情，为什么不让别人去做呢？

有一次，主要是好奇，我想了想关于交通的问题。比如，目前深圳地铁共有五条线路，而公交则有一千多条，其中，每条地铁线路中有很多个车站，每个车站有很多个出口，每个出口对应有不同的公交站，每个公交站有很多条线路的公交，每条公交线路中也有很多个车站，而且，这些地铁和公交的线路中，地铁和地铁有交叉，地铁和公交有交叉，公交和公交有交叉。如果把所有线路和相互间的联系画在一张纸上，那这张纸一定很大。但是，世界那么大，一直都在变化，从实际效果看，对于个人来说，其用途十分有限，而且没有必要，因为现在各种相关电子设备的 GPS 导航功能都已经非常强大了。所以，我并没有这样做，而是换一种方式。虽然，我只做了些简单的尝试，其用途也是十分有限，但是，这次尝试同样对我影响很大。因为，以前做事情，都是针对和自己直接相关的事情，从未有过对外扩张的尝试，而这次却开了一个先例，并且让我重新认识到，个人的时间和精力是多么的有限，人类是多么的渺小和脆弱。同时我也认识到，如果我们制定了非常明确的标准，并且实际操作简单可行，那么，在经济条件允许的情况下，我们有很多事情完全可以让别人去做。借助世界的力量，我们可以拥有无限的可能。

虽然一千年以后，世界已经没有了我，但是，我可以把自己做的事情记录下来。我不希望我的子孙后代跟我一样，走同样的路，犯同样的错，受同样的苦。当然了，我现在能做到的，还不算完美，因为，一个非常美好的想法，总是要面对非常现实的问题，如同之前所做的一切，靠的，不是智慧，不是勇气，不是幸运，不是汗水，而是漫长的岁月。

Knot.2015.04.20

目 录

序	1
目录	3
说明	4
条文	9
条文解释	10
说明	10
第一章 总则	10
第 1 条	10
第 2 条	10
第二章 信息处理	11
第 3 条	11
第 4 条	11
第 5 条	11
第 6 条	12
可持续性分析	12
第三章 信息搜索	42
第 7 条	42
第 8 条	42
第 9 条	42
第 10 条	42
第 11 条	42
第四章 信息整理	43
第 12 条	43
第 13 条	43
第 14 条	43
第 15 条	43
第 16 条	44
第 17 条	44
第 18 条	44
附：操作细节及验收标准	45
备忘录 [1]	47
备忘录 [2]	48
Knot	49
版本记录	50
版权声明	50

说 明

1. 本书为电子书，且为初稿，即“《Invincible》初稿第2版20160420.pdf”。

本书主要分为三个部分，第一个是基本原则，第二个是操作细节，第三个是验收标准。第二个和第三个均为附属内容。

a. 基本原则中带有一张附图，即“文件整理及分类.pdf”。

b. 操作细节中带有一个附件，即“附件.zip”。

c. 验收标准尚未完善。

d. 其他附件：

i. 版本记录，即“版本记录.zip”；

ii. 文件目录，即“文件目录.pdf”；

iii. 效果展示，即“效果展示.zip”；

iv. 常见问题汇总，即“常见问题汇总.chm”；

v. 所有图片格式的文件。

2. 操作细节及验收标准

a. 操作：按照一定的标准对文件整理及分类。

b. 验收：按照一定的标准检验被整理及分类后的文件是否符合要求。

c. 测试文件：可直接用于程序测试的文件。测试文件同时也可以作为操作及验收的参考。

测试文件的编号格式参考：若某测试文件是根据本规范第15条得到的第1种类型的测试文件，则其编号为15-Test-01，其编号的缩写为15T01；若类型相同，但情况不同，则第1种不同情况的测试文件的编号为15-Test-01-A，其编号的缩写为15T01A。

d. 操作步骤：按照一定的标准对文件整理及分类的具体步骤。

e. 操作说明：操作中的注意事项或解释说明。

f. 验收标准：若被整理及分类后的文件的格式和测试文件不同，用于检验其不同之处是否可以接受的标准。因为一定要人为操作的事情，未必所有步骤都需要人为参与，所以，验收文件的标准未必和测试文件一样严格。

g. 验收说明：验收中的注意事项或解释说明。

h. 验收文件：符合验收标准的文件。

验收文件的编号格式参考：编号规则与测试文件相同，如15-Accept-01的缩写为15A01，15-Accept-01-A的缩写为15A01A。

3. 计算机文件系统（Computer File System）

在计算机中，文件系统是一种存储、组织和访问计算机数据的系统。对文件和文件夹的操作都是通过文件系统来完成。若无特别说明，本书所述的文件系统均为微软（Microsoft Corporation）的Windows操作系统（Operating System）中的文件系统。

a. 文件是具有符号名的、在逻辑上具有完整意义的信息集合。

文件名是一个有限长度的字符串，用于定位文件的存储位置。

文件名通常表示为：文件主名+“.”+文件扩展名。

文件扩展名是文件名中最后一个句号后的字符序列，用于帮助程序识别文件的格式。但是，改变文件扩展名时，文件格式不变。也就是说，文件扩展名相同时，文件格式不一定相同。

文件格式（File Format，文件类型）是指计算机为了存储信息而使用的对信息的特殊编码方式，用于识别内部储存的信息。比如有的储存图片，有的储存程序，有的储存文本信息。每一类信息，都可以用一种或多种文件格式保存在计算机文件中。每一种文件格式通常会有一种或多种文件扩展名可以用来识别，但也可能没有文件扩展名，即，文件格式相同时，文件扩展名不一定相同。

b. 文件夹是用来组织和管理文件的一种数据结构。一个文件夹内可以有零个或多个文件或文件夹。

4. 文本信息（Text Information）

a. 字符（Character）：各种文字和符号的总称，包括字母、数字、标点符号、图形符号、各国的文字等。

i. 全角字符（Full-Width Characters），如中、日、韩等文字，一个字符占用两个标准的字符位置；

ii. 半角字符（Half-Width Characters），如拉丁字母或数字等，一个字符占用一个标准的字符位置。

b. 字符串（Character String）：由零个或多个字符组成的有限序列。

c. 字符集（Character Set）：多个字符的集合。常见的字符集：ASCII 字符集，GB2312 字符集，BIG5 字符集，GB18030 字符集，Unicode 字符集。

d. 字符编码（Character Encoding）：按照一定的规则，为字符集内的字符分别指定一个唯一的编号。

在 Windows 操作系统中，文本文档的编码方式共有四种：ANSI（American National Standards Institute，美国国家标准学会），Unicode，Unicode Big-Endian，UTF-8（8-Bit Unicode Transformation Format）。系统默认的编码方式为 ANSI。

e. 字体格式：字体、字形、字号、颜色、下划线、文字效果等。

f. 段落格式：缩进、对齐、行距等。

g. 纯文本（Plain Text）：无字体格式或段落格式的文本。

h. 富文本（Rich Text）：有字体格式或段落格式的文本。

i. 超文本（Hypertext）：由文本、图像、超链接等组成的非线性结构文本。

5. 文件（File）

a. 文件用 $f(a)$ ， $f(b)$ ， $f(c)$ ， \dots 表示。

b. 文件路径（File Path）用 $f(a, P)$ ， $f(b, P)$ ， $f(c, P)$ ， \dots 表示。

c. 文件所在的文件夹的绝对路径用 $f(a, P^*)$ ， $f(b, P^*)$ ， $f(c, P^*)$ ， \dots 表示。

d. 文件名（File Name）用 $f(a, N)$ ， $f(b, N)$ ， $f(c, N)$ ， \dots 表示。

e. 文件主名（Base Name）用 $f(a, B)$ ， $f(b, B)$ ， $f(c, B)$ ， \dots 表示。

f. 文件扩展名（Filename Extension）用 $f(a, Ne)$ ， $f(b, Ne)$ ， $f(c, Ne)$ ， \dots 表示。若文件 $f(a)$ 的文件扩展名为“htm”，则表示为 $f(a, Ne) = \text{“htm”}$ 。

g. 若确定文件 $f(a)$ 的路径 $f(a, P)$ ，则可确定文件 $f(a)$ 。 $f(a, P) = f(a, P^*) + \backslash + f(a, N) = f(a, P^*) + \backslash + f(a, B) + \text{“.”} + f(a, Ne)$ 。反之亦然。

h. 不含后缀的文件主名用 $f(a, B^*)$, $f(b, B^*)$, $f(c, B^*)$, ...表示。

i. 文件内的文本信息用 $f(a, T)$, $f(b, T)$, $f(c, T)$, ...表示。

j. 文件属性 (File Attribute): 名称, 类型, 大小, 日期, ...。

6. 常见的文件格式

a. 纯文本格式

i. 文本文档 (*.txt, Text File): 仅存储文本信息, 不存储字体格式和段落格式等信息。

ii. 静态网页文件 I (*.htm, *.html, HyperText Markup Language, 超文本标记语言, 用于显示数据)。若无特别说明, 本书所述的静态网页文件或 HTML 文件的扩展名均为“htm”。

iii. 静态网页文件 II (*.stm, *.shtm, *.shtml, 基于 SSI 技术的 HTML 文件, Server Side Include, 服务器端嵌入)。

iv. 静态网页文件 III (*.xml, eXtensible Markup Language, 可扩展标记语言): 用于传输和存储数据。

v. 动态网页文件 (*.aspx, *.asp, *.jsp, *.php, *.perl, *.cgi, Active Server Page)。

vi. 其他文件: *.bat, Batch, 批处理; *.cmd, Command, 命令解释器; *.log, 日志文件; ...。

b. 富文本格式 (*.rtf, Rich Text Format, 富文本格式): RTF 是微软的标准文件格式, 不同操作系统的大多数文字处理软件都能读取和保存 RTF 文档。

c. Microsoft Office 文档 (Document): Word 文档 (*.doc, *.docx), Excel 文档 (*.xls, *.xlsx), 演示文稿 (PowerPoint, *.ppt, *.pptx, *.pps), ...。

d. 单个文件网页或 MHT 文件 (*.mht, MHTML, MIME HTML, Multipurpose Internet Mail Extension HTML, 聚合超文本标记语言), 可将网页的所有元素 (包括文本和图形) 都保存到单个文件中。

e. PDF 文件 (*.pdf, Portable Document Format, 便携式文档格式): PDF 是由 Adobe Systems 推出的一种用独立于硬件、操作系统、应用程序的方式呈现文档的文件格式。每个 PDF 文件包含固定布局的平面文档的完整描述, 包括文本、字型、图形及其他需要显示的信息。

f. CHM 文件 (*.chm, Compiled Help Manual, 已编译的帮助文件)

CHM 文件格式是微软在 1998 年推出的基于 HTML 文件特性的帮助文件系统。被 IE 浏览器 (Internet Explorer) 支持的 JavaScript、VBScript、ActiveX、Java Applet、Flash、HTML 图形文件 (*.gif, *.jpeg, *.png)、音频视频文件 (*.mid, *.wav, *.avi) 等, CHM 同样支持, 并可以通过 URL (Uniform Resource Locator, 统一资源定位符) 与互联网联系在一起。CHM 文件有目录 (Content), 索引 (Index) 和搜索 (Search) 等功能, 并且支持全文检索。

CHM 文件是一种用 LZX 算法压缩的 HTML 文件集, 可用 Microsoft HTML Help Workshop 制作。

i. 制作 CHM 文件的源文件可以是任何文件格式的文件。但是, 当源文件为文本文档、Office 文档、RTF 文档、PDF 文件、MHT 文件、DWG 文件

或其他文件时，这些源文件中的文本信息在 CHM 文件中不支持全文检索。

ii. 当源文件为 HTML 文件时，若 HTML 文件中的超链接对应的是文件，则这些对应的文件都会被编译到 CHM 文件中。

g. DWG 文件 (*.dwg, Drawing): DWG 是 Autodesk 公司的计算机辅助设计 (Computer Aided Design) 软件 AutoCAD 或基于 AutoCAD 的软件保存二维或三维设计数据或元数据所采用的一种专有文件格式。

h. 图片 (*.bmp, *.gif, *.jpg, *.jpeg, *.png, *.psd, *.tif, *.swf, *.svg, ...).

i. 影音文件: 音频 (*.ape, *.flac, *.mid, *.mp3, *.wav, *.wma, ...); 视频 (3gp, *.avi, *.f4v, *.flv, *.mov, *.mp4, *.rmvb, *.wmv, ...).

j. 其他文件: 略。

7. 文件夹 (Folder)

a. 文件夹用 $F(A)$, $F(B)$, $F(C)$, ... 表示。

b. 文件夹路径 (Folder Path) 用 $F(A, P)$, $F(B, P)$, $F(C, P)$, ... 表示。

c. 文件夹所在的文件夹的绝对路径用 $F(A, P^*)$, $F(B, P^*)$, $F(C, P^*)$, ... 表示。

d. 文件夹名 (Folder Name) 用 $F(A, N)$, $F(B, N)$, $F(C, N)$, ... 表示。

e. 若确定文件夹 $F(A)$ 的路径 $F(A, P)$, 则可确定 $F(A)$ 。 $F(A, P) = F(A, P^*) + "\backslash" + F(A, N)$ 。反之亦然。

f. 不含后缀的文件夹名用 $F(A, N^*)$, $F(B, N^*)$, $F(C, N^*)$, ... 表示。

g. 若文件 $f(a)$ 在文件夹 $F(A)$ 内, 则 $f(a)$ 表示为 $f(A\backslash a)$; 若文件夹 $F(B)$ 在文件夹 $F(A)$ 内, 则 $F(B)$ 表示为 $F(A\backslash B)$, 而且, $F(A)$ 为父文件夹 (ParentFolder), $F(A\backslash B)$ 为子文件夹 (SubFolder)。

i. 若文件夹 $F(A)$ 内有文件 $f(A\backslash a)$, $f(A\backslash b)$, $f(A\backslash c)$, ..., 则 $f(A\backslash a)$, $f(A\backslash b)$, $f(A\backslash c)$, ... 的文件名互不相同, 即, 同一个文件夹内的文件的文件名互不相同, 即, 所有文件的路径互不相同。

ii. 若文件夹 $F(A)$ 内有文件夹 $F(A\backslash B)$, $F(A\backslash C)$, $F(A\backslash D)$, ..., 则 $F(A\backslash B)$, $F(A\backslash C)$, $F(A\backslash D)$, ... 的文件夹名互不相同, 即, 同一个文件夹内的文件夹的文件夹名互不相同, 即, 所有文件夹的路径互不相同。

iii. 若文件夹 $F(A)$ 内有文件 $f(A\backslash a)$, $f(A\backslash b)$, $f(A\backslash c)$, ..., 则 $F(A)$ 内的这些文件的数量 (Count) 用 $C[F(A), f]$ 表示。

iv. 若文件夹 $F(A)$ 内有文件夹 $F(A\backslash B)$, $F(A\backslash C)$, $F(A\backslash D)$, ..., 则 $F(A)$ 内的这些文件夹的数量 (Count) 用 $C[F(A), F]$ 表示。

v. 若确定文件夹 $F(A)$, 则可确定 $F(A)$ 内的所有文件和所有文件夹。

h. 文件夹级数 (Depth): 若文件夹 $F(A\backslash B)$ 在文件夹 $F(A)$ 内, 则 $F(A\backslash B)$ 的文件夹级数比 $F(A)$ 深一级, $F(A)$ 的文件夹级数比 $F(A\backslash B)$ 浅一级。文件夹级数用 $F(A.De)$, $F(B.De)$, $F(C.De)$, ... 表示。

i. 根据第 1-b 条说明的附件解压后得到的文件夹用 $F(\text{附件})$ 表示, 根据第 1-d-iii 条说明的附件解压后得到的文件夹用 $F(\text{效果展示})$ 表示。

8. 超链接 (Hyperlink)

超链接是指超文本内由一文件连接至另一文件的链接。

a. 超链接用 $H(\alpha)$, $H(\beta)$, $H(\gamma)$, ... 表示, 文件 $f(h)$ 内的超链接用 $H(h.\alpha)$, $H(h.\beta)$, $H(h.\gamma)$, ... 表示。

b. 超链接的显示文本 (TextToDisplay), 用 $H(\alpha, D)$, $H(\beta, D)$, $H(\gamma, D)$, ... 表示。

c. 超链接的地址 (Address), 用 $H(\alpha, P)$, $H(\beta, P)$, $H(\gamma, P)$, ... 表示。

一个超链接只有一个地址, 这个地址可以是: 某个文件的路径, 某个文件夹的路径, 某个网页的地址, 某个电子邮件的地址, 某个文件中的某个位置 (比如: 文档的顶端、标题、书签)。

d. 超链接的数量: 文件 $f(h)$ 中的所有互不相同的超链接的数量 (Count) 用 $C[f(h), H]$ 表示。

9. 信息检索 (Information Retrieval)

信息检索, 即, 按照一定的方法, 从已经组织好的信息集合中, 查找并获取特定相关信息的过程。

a. 文本检索 (Text Retrieval): 根据文本内容进行检索。

b. 全文检索 (Full Text Search): 以全部文本信息作为检索对象进行检索。

c. 查找: 在一些 (有序的/无序的) 数据元素中, 通过一定的方法找出与给定关键字相同的数据元素的过程。

10. 信息处理 (Information Processing)

按照一定的要求对信息进行加工处理, 如新建、删除、编辑等。

11. 批量处理 (Batch Processing): 略。

12. 其他

a. 二进制 (Binary System): 一种逢二进位的进位制, 只使用 0 和 1 两个数字符号。每一个二进制数 (Binary Digit) 就是一个位 (Bit)。位是信息量的最小度量单位。每 8 个位组成一个字节 (Byte)。字节是计算机对数据操作的最小单位。常见的单位换算关系如下:

1B (Byte, 字节) = 8Bit;

1KB (Kibibyte, 千字节) = 1024B = 2^{10} B;

1MB (Mebibyte, 百万字节, 兆字节, 简称“兆”) = 1024KB = 2^{20} B;

1GB (Gigabyte, 十亿字节, 吉字节, 简称“千兆”) = 1024MB = 2^{30} B;

1TB (Terabyte, 万亿字节, 太字节) = 1024GB = 2^{40} B。

b. 绝对路径 (Absolute Path), 相对路径 (Relative Path): 略。

c. 链接 (Link)

i. 超文本中的超链接;

ii. 计算机文件系统中的软链接 (Soft Link) 和硬链接 (Hard Link)。

d. 搜索引擎 (Search Engine): 略。

e. 互联网 (Internet), 局域网 (Local Area Network): 略。

f. 递增 (Increase by Degree), 依次增加; 递减 (Decrease by Degree), 依次减少。对应 (Mapping): 略。

第一章 总则

第 1 条 为解放自我，制定本规范。

第 2 条 本规范主要适用于文本信息。

第二章 信息处理

第 3 条 仅用于存储文本信息的文件均为文本文档。

第 4 条 需要被处理的信息均为被整理及分类后的信息。

第 5 条 在对信息进行批量处理的时候，不得人为参与。

第 6 条 被处理后的信息必须可以被搜索。

第三章 信息检索

第 7 条 用于搜索信息的工具必须可以显示文本信息。

第 8 条 用于搜索信息的工具必须支持选择、复制和查找文本信息。

第 9 条 用于搜索信息的工具必须支持在当前位置查找文本信息。

第 10 条 用于搜索信息的工具必须支持在任意位置查找文本信息。

第 11 条 用于搜索信息的工具必须支持超链接。

第四章 信息整理

第 12 条 一般情况下，文件夹内的文件均为文本文档。

第 13 条 一般情况下，文本文档与其他文件无对应关系。

第 14 条 一般情况下，文本文档中的文本信息与其他文件无对应关系。

第 15 条 一个文件夹内的一个文本文档可与该文件夹内的与该文本文档对应的一个文件夹内的多个文件或文件夹保持对应关系。

第 16 条 一个文件夹内的一个文本文档可与该文件夹内的与该文本文档对应的一个文件夹内的多个文本文档中的文本信息保持对应关系。

第 17 条 一个文件夹内的文件可与多个文件夹内的文件保持对应关系。

第 18 条 文件夹内的文件可以是不含有效文本信息的文件。

Rome Was Not Built in a Day.

【条文解释】

说明：这是非常矛盾的心理，一方面，仿照法律条文的形式，看起来非常严格、固定和死板；另一方面，又说是“初稿”，为以后的反复无常提供了依据。或者说，一方面自我感觉良好，另一方面又对技术的可持续性非常担忧。因为，现有的技术，虽然并不影响信息无限期地延续，但是，这种落后的方式明显无法适应时代的发展，在不久的将来，一定会被淘汰。因此，本人会尽量避开技术上的细节。并不是说技术不重要，而是因为技术并非我所擅长，我之前所做的努力，是为了解决最为实际的问题，而不是为了技术而技术。而且，我目前没有时间、精力、人才及资金去完成这些看起来可能并不复杂的事情。

第一章 总则

第 1 条 量变总是会引起质变，逼你做从未想过的事情。任何习惯，在保证效果的同时，思路应尽可能的清晰，步骤应尽可能的减少，操作应尽可能的简便。其中的原则就是，可以让电脑做的事情尽量让电脑去做。另外，很多事情并不都要自己去做，比如不重要或者不涉及个人隐私的事情，或者要求别人都保持统一的事情，都可以让别人按照自己的要求去做。所以，第二个原则就是，可以让别人做的事情尽量让别人去做。

第 2 条 文字，可以说是人类最伟大的发明，由于遵守了共同的规则，才使得人类的文明不受时间和空间的限制得以延续。在计算机中，对规则的遵守更为严格，从而使得字符可以被精确地选择、复制、查找和替换，同时也使得信息的传播更为迅速、精确和稳定。

对信息的操作主要包括：收集、分类、整理、处理和搜索。

对信息的收集，主要是一个肯定、接受或妥协的过程，但是，很多时候，面对各种各样的信息，更重要的是否定、拒绝和排斥。收集信息的方式多种多样，可根据实际情况任意选择，如《序》中所述通过互联网来搜索未收集的信息就是其中的方式之一。在收集信息的过程中，有些事情必须要有人为的参与，比如写日记、填账单等。但是，就算必须要有人为参与，有些步骤，也可以借助电脑来完成，比如日记中的标志、日期和星期，甚至天气也可以默认为晴；又比如，账单中的日历，其格式可以让电脑来完成。

信息多种多样，对不同类型的信息必须根据实际需求采用合理的方式来表达，同时也必须为以后的搜索及管理减少障碍，因而必须对信息进行分类。分类可以参考现有的系统，也可以根据自己的实际需要，因此必须要人为来完成。此外，还应根据信息所对应的文件的文件类型对文件进行分类。

对信息的整理，主要是指对信息的内容及格式的加工，在内容上应保证语言表达清晰简洁，在格式上应保证信息被处理后方便被搜索或查阅。但是，在保证内容清晰和简洁的同时，也应保证信息可以被搜索到，因此可以根据个人实际需求增加足够的关键字。对内容的整理主要由人为来完成，对格式的整理基本上可以让电脑来完成。另外，由于对图片、声音、视频等相关文件的属性及搜索方式缺乏了解，故仅对其所表达的内容作有限的文字性的描述，使其可通过清楚明白的文本信息被搜索或查阅。

为保证信息可以在更短的时间内更精确地被搜索或查阅，必须对信息进行相应的处理。对信息的处理，一般情况下由电脑来完成。若为满足个性化的需求，对信息的处理也可以通过人为操作来完成。但是，为保证处理的效率或效果，若由电脑来完成，则不应人为参与；若由人为来完成，则不得让电脑处理。

对信息的搜索，如《序》中所述，第一是信息，第二是搜索。收集和搜索都有共同的需求，而且搜索同时也是收集的一种方式，但二者的不同之处在于，对未收集的信息的搜索的时间和方式因需求不同而无法确定，对已收集的信息的搜索却对速度和精确有明确的要求。

综上所述，对信息的操作，一般是由自己来完成，但若养成良好的习惯，也可以通过别人或借助工具来完成。另外，《序》中所述，对信息的处理，表达较为笼统，实际上，对自己而言，主要包括收集、分类和整理，以及少数情况下的处理；对电脑而言，主要是处理，同时也包括收集和整理的过程中的一些步骤；对别人而言，主要是按照自己的规则收集和整理，以及简单的分类。

第二章 信息处理

第 3 条 详见本规范第二章条文解释之可持续性分析中与假设III相关的内容。

第 4 条 对信息进行整理及分类，主要有两个方面的原因：

- a. 使信息便于搜索；
- b. 使信息便于处理。

为使信息便于搜索，则应对信息进行分类。由于文本、图像、声音、视频等信息分别被存储在不同格式的文件中，因此，对信息的分类实际上是对文件的分类。当文件内所包含的信息不同时，应对其进行分类；当同种类型的文件数量过多时，也应对其进行分类。

由于并非所有信息都可以被直接搜索，因此，为使信息可以被搜索，则应对信息进行处理。为使信息可以顺利地批量处理，则应按照一定的要求对信息进行整理及分类。

根据第 3-a 条说明得，文件扩展名相同时，文件格式不一定相同。因此，对信息的整理及分类的最基本要求为，保证文件扩展名相同时，文件格式相同。

附注 I. 对信息的处理，最终的目的是为了对信息的搜索，而搜索，从实际效果看，是要得到一个明确的结果，因此，这个结果必须清楚明白，使人一目了然，否则，就需要重新去判断、思考或犹豫。

所以，未解决的问题，不宜在被处理的范围之内。因为，解决问题，或许要经历一个漫长的过程，要经过长时间的观察、思考、摸索和失败，如果只是单纯的记录，并无不可，但在实际操作的时候，必须采用更为简单、直接和有效的方式。

附注 II. 所谓整理及分类，即，对内容和格式的限制。对内容的限制，是个人习惯的限制；对格式的限制，是技术水平的限制。习惯，完全可以根据自我来定义；技术，未必能经得起时间的考验。

第 5 条 在对信息进行批量处理的过程中，为节省时间和精力，在不影响效果的情况下，必须限制人为的参与。因为，若要人为参与，则程序必须间断；若间断，则必定耗费时间。而且，人为的操作，错漏难免，特别是当文件数量较

多时，精准、迅猛和彻底均不复存在。因此，对程序最基本的要求就是，在对信息进行批量处理的时候，不需要人为参与。

附注 在对信息进行批量处理之前，应根据实际的需要人为确认或设置相关参数。

第 6 条 对信息的分类、整理和处理的共同目的，是为了在更短的时间内更准确地搜索信息。因此，在对信息进行分类、整理和处理的过程中出现的任何问题均可以此来权衡。

第二章 信息处理·可持续性分析（附图：文件整理及分类）

在这个信息爆炸的时代，信息增长的速度已经远远地超越了人类的大脑所能承受的极限。那么，我们应当以怎样的方式与之妥协？

获取信息的最佳渠道莫过于搜索引擎，比如谷歌（Google）、雅虎（Yahoo）、必应（Bing）等。但是，这些方式都是对外搜索。如果要对内，对自己经历过的事情，比如，查阅过的资料，关注过的新闻，收藏过的博客，工作中的问题，多年前的日记，偶尔作的笔记，数不清的账单，等等等等，我们要怎样去搜索呢？我们是应该将这些信息上传到互联网，然后再搜索，还是将这些信息保存在手机上，紧紧地捏在手里？

如果要捏在手里，那么，捏在手里的文件是一个，还是无数多个？

如果是一个，那么，这个文件应该具备怎样的特点？

首先，必须可以包含我们所需的全部信息，其次，应该像搜索引擎一样，文件中的信息可以被我们任意检索，又可以被我们逐一查阅，而且可以从一个页面转跳到另一个页面。

定义 1 终极文件（Ultimate File）

若文件 $f(u)$ 符合上述要求，则称 $f(u)$ 为终极文件。

那么，在我们常见的文件中，有哪些是符合这样的要求的呢？

若仅根据第 6 条说明所列，则似乎只有 CHM 文件是最符合要求的，因为其他文件均不像 CHM 文件这样内置搜索引擎，支持全文检索和非线性结构文本。

假设 I. 终极文件为已编译的帮助文件（*.chm）。

但是，所谓的终极文件，是由什么文件组成的呢？

定义 2 过渡文件（Transitional File）

若终极文件可以由一个或多个文件 $f(t)$ 直接编译而成，则称 $f(t)$ 为过渡文件。过渡文件的文件主名无前缀，无后缀。

在搜索引擎中，我们看到的是网页文件。而且，根据第 6-f 条说明得，CHM 文件的源文件也是网页文件。因此，网页文件是符合要求的，因为其他文件被编译成 CHM 文件后，源文件中的文本信息在 CHM 文件中不支持全文检索。

假设 II. 过渡文件为静态网页文件（*.htm）。

静态网页文件中可以有文本信息、超链接和图片等，但是，静态网页文件并不是很方便编辑，如添加文件、删除文件、修改字体格式或段落格式等，而且很耗费时间，那么，可以用什么文件来得到过渡文件呢？

如果仅用于存储文本信息，文本文档似乎是极为合适的。因为，文本文档可以被电脑、平板或手机上的大多数文字处理软件打开，而且，文本文档内的

文本信息无字体格式或段落格式，能够避免其他文件格式遇到的一些问题。

另外，由于受技术条件的限制，对信息的批量处理，现在主要是采用间接的方式，而且极为繁琐。为了适应时代的发展，今后必须采用更为简单直接的方式。但是，当改进现有的技术，或采用其他技术时，为保证其效果在被处理完后的信息中得以体现，纯粹的文本信息均应被保存在文本文档中。

除了保证处理信息的方式便于改进或更换，把文本信息保存于文本文档中，还可以便于对信息的批量编辑、拆分或合并，另外，当要删除本文档时，因未对其处理，如果不会影响到其他文件或文件夹，直接将其删除即可。

假设III. 仅用于存储文本信息的文件均为文本文档 (*.txt)。

定义3 普通文本文档 (Common Text Tile)

若文本文档 $f(c)$ 中的文本信息可以被保存为过渡文件中的文本信息，则称 $f(c)$ 为普通文本文档 (*.txt)。普通文本文档的文件主名无前缀，无后缀。

定义4 通用文件 (General File)

若文件 $f(g)$ 既不是文本文档，也不是过渡文件，则称 $f(g)$ 为通用文件。通用文件的文件主名无前缀，无后缀。

推论 I. 文本文档可以是空文本文档。

假设文本文档 $f(a)$ 不是空文本文档，但 $f(a)$ 是可以被编辑的，而且删除 $f(a)$ 内的所有文本信息并保存，也是对 $f(a)$ 的编辑，保存后的 $f(a)$ 即为空文本文档。

推论 II. 终极文件属于通用文件。

附注 本规范第 6 条为最终目的，第 4 条和第 5 条为基本原则。对信息的批量处理，就是建立在这些假设和原则的基础之上，然后提供了一个可行的方案。但仅仅是可行，不是唯一，也不是最佳，因此有必要对其作可持续性分析。

§ 1. 文件 (File)

根据第 5- g 条说明得，若要确定一个文件 $f(a)$ ，则至少应确定：

- a. $f(a)$ 的文件主名 $f(a, B)$ ；
- b. $f(a)$ 的文件扩展名 $f(a, Ne)$ ；
- c. $f(a)$ 所在的文件夹的路径 $f(a, P^*)$ 。

推论 I. 若确定 $f(a, B)$ 和 $f(a, Ne)$ ，则可确定 $f(a)$ 的文件名 $f(a, N)$ ， $f(a, N) = f(a, B) + "." + f(a, Ne)$ 。反之亦然。

推论 II. 若确定 $f(a, B)$ 、 $f(a, Ne)$ 和 $f(a, P^*)$ ，则可确定 $f(a)$ 的文件路径 $f(a, P)$ ， $f(a, P) = f(a, P^*) + "\" + f(a, B) + "." + f(a, Ne)$ 。反之亦然。

§ 2. 文件夹 (Folder)

根据第 7- e 条说明得，若要确定一个文件夹 $F(A)$ ，则至少应确定：

- a. $F(A)$ 的文件夹名 $F(A, N)$ ；
- b. $F(A)$ 所在的文件夹的路径 $F(A, P^*)$ 。

推论 若确定 $F(A, N)$ 和 $F(A, P^*)$ ，则可确定 $F(A)$ 的文件夹路径 $F(A, P)$ ， $F(A, P) = F(A, P^*) + "\" + F(A, N)$ 。反之亦然。

§ 3. 超链接 (Hyperlink)

假设文件 $f(h)$ 中有一个超链接 $H(h.\alpha)$ ，根据第 8 条说明和 § 1 得，若要确定 $H(h.\alpha)$ ，则至少应确定：

- a. $f(h)$ 的文件主名 $f(h, B)$;
- b. $f(h)$ 的文件扩展名 $f(h, Ne)$;
- c. $f(h)$ 所在的文件夹的路径 $f(h, P^*)$;
- d. $H(h, \alpha)$ 的显示文本 $H(h, \alpha, D)$;
- e. $H(h, \alpha)$ 的地址 $H(h, \alpha, P)$ 。

§ 4. 超链接的地址 (Address)

定义 5 相对位置 (Relative Position)

假设有文件 $f(a)$ 和文件 $f(b)$ ， $f(a)$ 所在的文件夹为 $f(a, P^*)$ ， $f(b)$ 所在的文件夹为 $f(b, P^*)$ ，若将 $f(a, P^*)$ 和 $f(b, P^*)$ 之间的差距记为 $Pr[f(a, P^*), f(b, P^*)]$ ，则称 $Pr[f(a, P^*), f(b, P^*)]$ 为 $f(a)$ 和 $f(b)$ 的相对位置。

定义 6 相对级数 (Relative Depth)

假设有文件 $f(a)$ 和文件 $f(b)$ ， $f(a)$ 所在的文件夹的级数为 $f(a, P^*.De)$ ， $f(b)$ 所在的文件夹的级数为 $f(b, P^*.De)$ ，若将 $f(a, P^*.De)$ 和 $f(b, P^*.De)$ 的差距记为 $Dr[f(a, P^*), f(b, P^*)]$ ，则称 $Dr[f(a, P^*), f(b, P^*)]$ 为 $f(a)$ 和 $f(b)$ 的相对级数。

例 1 文件 $f(A\backslash a)$ 和文件 $f(A\backslash b)$ 的：

相对位置 $Pr[f(A\backslash a, P^*), f(A\backslash b, P^*)] = (0, 0)$;

相对级数 $Dr[f(A\backslash a, P^*), f(A\backslash b, P^*)] = (0, 0)$ 。

即，同一个文件夹内的文件的相对位置和相对级数均为零。

例 2 文件 $f(A\backslash B\backslash a)$ 和文件 $f(A\backslash B\backslash C\backslash D\backslash b)$ 的：

相对位置 $Pr[f(A\backslash B\backslash a, P^*), f(A\backslash B\backslash C\backslash D\backslash b, P^*)] = (0, C\backslash D)$;

相对级数 $Dr[f(A\backslash B\backslash a, P^*), f(A\backslash B\backslash C\backslash D\backslash b, P^*)] = (0, 2)$ 。

文件 $f(A\backslash B\backslash C\backslash D\backslash b)$ 和文件 $f(A\backslash B\backslash a)$ 的：

相对位置 $Pr[f(A\backslash B\backslash C\backslash D\backslash b, P^*), f(A\backslash B\backslash a, P^*)] = (-C\backslash D, 0)$;

相对级数 $Dr[f(A\backslash B\backslash C\backslash D\backslash b, P^*), f(A\backslash B\backslash a, P^*)] = (-2, 0)$ 。

例 3 文件 $f(A\backslash B\backslash C\backslash D\backslash a)$ 和文件 $f(A\backslash B\backslash E\backslash F\backslash G\backslash b)$ 的：

相对位置 $Pr[f(A\backslash B\backslash C\backslash D\backslash a, P^*), f(A\backslash B\backslash E\backslash F\backslash G\backslash b, P^*)] = (-C\backslash D, E\backslash F\backslash G)$;

相对级数 $Dr[f(A\backslash B\backslash C\backslash D\backslash a, P^*), f(A\backslash B\backslash E\backslash F\backslash G\backslash b, P^*)] = (-2, 3)$ 。

文件 $f(A\backslash B\backslash E\backslash F\backslash G\backslash b)$ 和文件 $f(A\backslash B\backslash C\backslash D\backslash a)$ 的：

相对位置 $Pr[f(A\backslash B\backslash E\backslash F\backslash G\backslash b, P^*), f(A\backslash B\backslash C\backslash D\backslash a, P^*)] = (-E\backslash F\backslash G, C\backslash D)$;

相对级数 $Dr[f(A\backslash B\backslash E\backslash F\backslash G\backslash b, P^*), f(A\backslash B\backslash C\backslash D\backslash a, P^*)] = (-3, 2)$ 。

例 4 文件 $f(A\backslash B\backslash C\backslash a)$ 和文件 $f(D\backslash E\backslash F\backslash G\backslash b)$ 的：

相对位置 $Pr[f(A\backslash B\backslash C\backslash a, P^*), f(D\backslash E\backslash F\backslash G\backslash b, P^*)] = (-A\backslash B\backslash C, D\backslash E\backslash F\backslash G)$;

相对级数 $Dr[f(A\backslash B\backslash C\backslash a, P^*), f(D\backslash E\backslash F\backslash G\backslash b, P^*)] = (-3, 4)$ 。

文件 $f(D\backslash E\backslash F\backslash G\backslash b)$ 和文件 $f(A\backslash B\backslash C\backslash a)$ 的：

相对位置 $Pr[f(D\backslash E\backslash F\backslash G\backslash b, P^*), f(A\backslash B\backslash C\backslash a, P^*)] = (-D\backslash E\backslash F\backslash G, A\backslash B\backslash C)$;

相对级数 $Dr[f(D\backslash E\backslash F\backslash G\backslash b, P^*), f(A\backslash B\backslash C\backslash a, P^*)] = (-4, 3)$ 。

根据第 8-c 条说明得，超链接的地址可以是文件的路径。

定义 7 文件超链接 (File Hyperlink)

若超链接 $H(\alpha)$ 的显示文本和文件 $f(a)$ 的文件主名相同， $H(\alpha)$ 的地址和 $f(a)$ 的文件路径相同，则称 $H(\alpha)$ 为文件超链接。

假设文件 $f(h)$ 中有文件超链接 $H(h.\alpha)$, $H(h.\beta)$, $H(h.\gamma)$, \dots , 若这些超链接的地址分别为文件 $f(a)$, $f(b)$, $f(c)$, \dots 的文件路径, 即, $H(h.\alpha, P) = f(a, P)$, $H(h.\beta, P) = f(b, P)$, $H(h.\gamma, P) = f(c, P)$, \dots , 则 $f(h)$ 和 $f(a)$, $f(b)$, $f(c)$, \dots 的相对位置可以分成两种:

a. 相对位置相同, 即, $f(a)$, $f(b)$, $f(c)$, \dots 在同一个文件夹内, 即, $f(h)$ 和 $f(a)$, $f(b)$, $f(c)$, \dots 的相对级数 $D[f(h, P^*), f(a, P^*)] = D[f(h, P^*), f(a, P^*)] = D[f(h, P^*), f(a, P^*)] = \dots$ 。但是, $f(a, P)$, $f(b, P)$, $f(c, P)$, \dots 既可以是 $f(h)$ 中的超链接的地址, 也可以是其他文件 h_1 , h_2 , h_3 , \dots 中的超链接的地址, 因此:

i. 若 $f(a, P)$, $f(b, P)$, $f(c, P)$, \dots 只能是 $f(h)$ 中的超链接的地址, 则 $f(h)$ 和 $f(a)$, $f(b)$, $f(c)$, \dots 的相对级数相同, 即, 是一对固定的数值。

ii. 若 $f(a, P)$, $f(b, P)$, $f(c, P)$, \dots 既可以是 $f(h)$ 中的超链接的地址, 也可以是 $f(h_1)$, $f(h_2)$, $f(h_3)$, \dots 中的超链接的地址, 则 $f(h)$, $f(h_1)$, $f(h_2)$, $f(h_3)$, \dots 和 $f(a, P)$, $f(b, P)$, $f(c, P)$, \dots 的相对级数 $D[f(h, P^*), f(a, P^*)]$, $D[f(h_1, P^*), f(a, P^*)]$, $D[f(h_2, P^*), f(a, P^*)]$, $D[f(h_3, P^*), f(a, P^*)]$, \dots 不一定相同, 即, 不一定是一对固定的数值, 因为, $f(h)$, $f(h_1)$, $f(h_2)$, $f(h_3)$, \dots 不一定在同一个文件夹内。

b. 相对位置不一定相同, 即 $f(a)$, $f(b)$, $f(c)$, \dots 不一定在同一个文件夹内。也就是说, 在 $f(a)$, $f(b)$, $f(c)$, \dots 中, 或许有若干个文件在文件夹 $F(A)$ 内, 如 § 4- a - i 所述; 或许有若干个文件在文件夹 $F(B)$ 内, 有若干个文件在文件夹 $F(C)$ 内, 有若干个文件在文件夹 $F(D)$ 内, \dots , 如 § 4- a - ii 所述。

定义 8 相对位置固定的超链接

若文件 $f(h)$ 中的超链接 $H(h.\alpha)$, $H(h.\beta)$, $H(h.\gamma)$, \dots 为 § 4- a - i 所述情况下的超链接, 则称 $H(h.\alpha)$, $H(h.\beta)$, $H(h.\gamma)$, \dots 为相对位置固定的超链接。

定义 9 相对位置不固定的超链接

若文件 $f(h)$ 中的超链接 $H(h.\alpha)$, $H(h.\beta)$, $H(h.\gamma)$, \dots 为 § 4- a - ii 所述情况下的超链接, 则称 $H(h.\alpha)$, $H(h.\beta)$, $H(h.\gamma)$, \dots 为相对位置不固定的超链接。

定义 10 普通超链接 (Common Hyperlink)

若文件 $f(h)$ 中的超链接 $H(h.\alpha)$, $H(h.\beta)$, $H(h.\gamma)$, \dots 为 § 4- b 所述情况下的超链接, 则称 $H(h.\alpha)$, $H(h.\beta)$, $H(h.\gamma)$, \dots 为普通超链接。

推论 I. 相对位置固定的超链接的地址可以是某个网页 (或电子邮件) 的地址。

根据第 8- c 条说明得, 超链接的地址可以是网页 (或电子邮件) 的地址。

假设有文件超链接 $H(\alpha)$ 和文件 $f(a)$, $f(a)$ 中的文本信息 $f(a, T)$ 是某个网页 (或电子邮件) 的地址。若可将 $H(\alpha)$ 的地址 $H(\alpha, P)$ 设置为 $f(a)$ 的文件路径 $f(a, P)$, 则也可将 $H(\alpha, P)$ 设置为 $f(a, T)$ 。因为, 根据 $f(a, P)$ 可得 $f(a, T)$ 。

由于 $H(\alpha)$ 只改变了超链接的地址, 而未改变超链接的显示文本, 也未改变超链接所在的文件, 因此, 相对位置固定的超链接的地址可以是某个网页 (或电子邮件) 的地址。

显然, $f(a)$ 可以是文本文档。

定义 11 网页文本文档 (Web Text File)

若文本文档 $f(w)$ 内的文本信息是一个网页的地址 (Web Address) 或一个电子邮件的地址 (E-mail Address), 则称 $f(w)$ 为网页文本文档。

定义 12 网页超链接 (Web Hyperlink)

若超链接 $H(\alpha)$ 的显示文本和网页文本文档 $f(w)$ 的不含后缀的文件主名相同, $H(\alpha)$ 的地址和 $f(w)$ 内的文本信息相同, 则称 $H(\alpha)$ 为网页超链接。

推论 II. 相对位置固定的超链接的地址可以是相对位置不固定的超链接的地址。

假设有 3 个相同的文件 $f(A\backslash a)$ 、 $f(B\backslash a)$ 、 $f(C\backslash a)$, 分别在 3 个不同的文件夹 $F(A)$ 、 $F(B)$ 、 $F(C)$ 内, 有 2 个相对位置固定的超链接 $H(\alpha)$ 和 $H(\beta)$, $H(\alpha)$ 的地址 $H(\alpha, P)$ 为 $f(A\backslash a)$ 的文件路径 $f(A\backslash a, P)$, $H(\beta)$ 的地址 $H(\beta, P)$ 为 $f(B\backslash a)$ 的文件路径 $f(B\backslash a, P)$, 即, $H(\alpha)$ 和 $H(\beta)$ 的效果相同。而且, 当 $H(\alpha, P)$ 和 $H(\beta, P)$ 均为 $f(C\backslash a)$ 的文件路径 $f(C\backslash a, P)$ 时, $H(\alpha)$ 和 $H(\beta)$ 的效果仍然相同。但是, 当 $H(\alpha, P) = f(C\backslash a, P)$ 且 $H(\beta, P) = f(C\backslash a, P)$ 时, 根据 § 4-a-ii 得, $H(\alpha)$ 和 $H(\beta)$ 均为相对位置不固定的超链接。

由于 $H(\alpha)$ 和 $H(\beta)$ 只改变了超链接的地址, 而未改变超链接的显示文本, 也未改变超链接所在的文件, 因此, 相对位置固定的超链接的地址可以是相对位置不固定的超链接的地址。

另外, 由于 $H(\alpha, P) = H(\beta, P) = f(C\backslash a, P)$, 即, $f(A\backslash a)$ 和 $f(B\backslash a)$ 的文件路径不是超链接的地址, 即, 在 $f(A\backslash a)$ 和 $f(B\backslash a)$ 中可以无需任何内容。显然, $f(A\backslash a)$ 和 $f(B\backslash a)$ 均可以是文本文档。

与 § 4-推论 I 的超链接对应的互联网相比, 在这种情况下的超链接对应的更像是局域网。

定义 13 局域文本文档 (Local Area Web Text File)

若相对位置固定的超链接 $H(\alpha)$ 的显示文本 $H(\alpha, D)$ 和文本文档 $f(la)$ 的文件主名 $f(la, B)$ 相同, $H(\alpha)$ 的地址 $H(\alpha, P)$ 和一个文件主名和 $f(la, B)$ 相同的过渡文件 $f(a)$ 的文件路径 $f(a, P)$ 相同, 则称 $f(la)$ 为局域文本文档, 而且 $f(la)$ 中无需文本信息。

定义 14 局域超链接 (Local Area Web Hyperlink)

若相对位置固定的超链接 $H(\alpha)$ 的显示文本 $H(\alpha, D)$ 和局域文本文档 $f(la)$ 的不含后缀的文件主名 $f(la, B^*)$ 相同, $H(\alpha)$ 的地址 $H(\alpha, P)$ 和一个文件主名和 $f(la, B^*)$ 相同的过渡文件 $f(a)$ 的文件路径 $f(a, P)$ 相同, 则称 $H(\alpha)$ 为局域超链接。

附注 根据定义 11 得, 电子邮件的地址可以在网页文本文档中, 但是, 实际使用时, 多有不便。一般情况下, 电子邮件的地址在普通文本文档中。

定义 11·修正 网页文本文档中无电子邮件的地址。

§ 5. 信息处理 (Information Processing)

所谓的信息处理具体是指, 对信息的加工处理, 使其符合预期的要求。既可以人为处理, 也可以用程序批量处理。

人为的处理按照个性化的要求来进行, 因人而异, 故不详述。

对于批量处理, 概况如下。

- a. 对信息的批量处理的具体范围：
 - i. 普通文本文档和过渡文件内的文本信息；
 - ii. 所有文件（及其文件名）；
 - iii. 所有文件夹（及其文件夹名）。
- b. 对信息的批量处理的预期效果：
 - i. 普通文本文档内的文本信息可以被全文检索；
 - ii. 通过超链接的形式明确文件和文件夹相互之间的对应关系。

定义 15 批量文件夹（Batch Folder）

若需对在文件夹 F(P) 内的信息进行批量处理（Batch Processing），则称 F(P) 为批量文件夹。批量文件夹可以在任意文件夹内，其文件夹名可以是任意符合文件系统要求的字符串。

推论 I. 批量文件夹不会被批量处理，因为批量文件夹不在批量文件夹内。

推论 II. 根据第 7-g-v 条说明得，若确定批量文件夹 F(P)，则可以确定 F(P) 内的所有文件和所有文件夹。

§ 6. 对同一个文件夹内的同一种文件扩展名的文件分类

根据第 3-a 条说明得，文件名是由一个字符串来表示。如果文件有文件扩展名，那么，这个字符串就会被一个分隔符号（点号“.”）分成两个部分：分隔符号前面的字符串是这个文件的主名，分隔符号后面的字符串是这个文件的扩展名。或者说，文件名可以分成两个部分：前面的字符串是这个文件的主名，后面的字符串是这个文件名的后缀。这个后缀就是由分隔符号和这个文件的扩展名组成的字符串。如果文件没有扩展名，那么，文件主名和文件名相同。

因此，对同一个文件夹内的同一种文件扩展名的文件分类，实际上，是对这些文件的主名分类，不管这些文件是否有文件扩展名。

与文件名相同，文件主名也是由一个字符串来表示。因此，若要对文件分类，在文件主名中加入后缀的效果和在文件名中加入后缀的效果是相同的。

综上所述，如果在文件扩展名相同的文件的主名中加入不同的后缀，那么，这些文件在同一个文件夹内时可以被分成不同的种类。为便于识别，并且不与常用字符混淆，这些后缀宜为特殊符号，比如：“△”，“◇”，“☆”。

推论 若文件 f(a) 的文件主名有后缀，则可以得到 f(a) 的不含后缀的文件主名 f(a, B*)。

§ 7. 对同一个文件夹内的文件夹分类

与文件名类似，文件夹名也是由一个字符串来表示，但文件夹名不含后缀。因此，对同一个文件夹内的文件夹分类，实际上是对这个文件夹内的这些文件夹的文件夹名分类。

根据 § 6 得，如果在文件夹名中加入不同的后缀，那么，这些文件夹在同一个文件夹内可以被分成不同的种类。为便于识别，并且不与常用字符混淆，这些后缀宜为特殊符号，比如：“△”，“◇”，“☆”。

推论 若文件夹 F(A) 的文件夹名有后缀，则可以得到 F(A) 的不含后缀的文件夹名 F(A, N*)。

附注 为了对文件和文件夹分类，在文件主名和文件夹名中加入的都是后

缀。其实，如果加前缀，也是可以的。

但是，加前缀会麻烦一些。因为，前缀在文件主名或文件夹名的位置为“1”，即，在绝对路径中间，不在开头，不在末尾。而且，不管是文件还是文件夹，它们所在的文件夹的级数各不相同，因此，要确定前缀的位置，只能是通过文件主名或文件夹名来确定。

而后缀则会方便一点，因为，文件名或文件主名或文件路径或文件夹名或文件夹路径中的后缀，都是在最后面，位置更容易确定。

也就是说，处理后缀要比处理前缀更为精确、可靠、简单、灵活。

§ 8. 普通文本文档

根据第 6-f-i 条说明得，当源文件为普通文本文档时，得到的 CHM 文件内的文本信息不支持全文检索。所以，普通文本文档必须被转换成过渡文件。

假设批量文件夹 $F(P)$ 内有普通文本文档 $f(P\cdots\backslash a)$, $f(P\cdots\backslash b)$, $f(P\cdots\backslash c)$, \dots ，根据 § 1 得，若要根据这些普通文本文档新建过渡文件 $f(P\cdots\backslash at)$, $f(P\cdots\backslash bt)$, $f(P\cdots\backslash ct)$, \dots ，则至少应确定：

a. 过渡文件的文件主名：已知。 $f(P\cdots\backslash at, B) = f(P\cdots\backslash a, B)$, $f(P\cdots\backslash bt, B) = f(P\cdots\backslash b, B)$, $f(P\cdots\backslash ct, B) = f(P\cdots\backslash c, B)$, \dots 。

b. 过渡文件的文件扩展名：已知。 $f(P\cdots\backslash at, Ne) = f(P\cdots\backslash bt, Ne) = f(P\cdots\backslash ct, Ne) = \dots = \text{"htm"}$ 。

c. 过渡文件所在的文件夹的路径：已知。 $f(P\cdots\backslash at, P*) = f(P\cdots\backslash a, P*)$, $f(P\cdots\backslash b, P*) = f(P\cdots\backslash b, P*)$, $f(P\cdots\backslash ct, P*) = f(P\cdots\backslash c, P*)$, \dots 。

d. 过渡文件内的文本信息：已知。 $f(P\cdots\backslash at, T) = f(P\cdots\backslash a, T)$, $f(P\cdots\backslash b, T) = f(P\cdots\backslash b, T)$, $f(P\cdots\backslash ct, T) = f(P\cdots\backslash c, T)$, \dots 。

e. 过渡文件的数量 $C[F(P), f.t]$ ：已知。 $C[F(P), f.t]$ 和普通文本文档的数量 $C[F(P), f.c]$ 相同。

推论 I. 根据一个普通文本文档最多可以新建一个过渡文件。（§ 8-a, § 8-b）

推论 II. 过渡文件的文件名 $f(P\cdots\backslash at, N) = f(P\cdots\backslash a, B) + \text{"."} + \text{"htm"}$, $f(P\cdots\backslash bt, N) = f(P\cdots\backslash b, B) + \text{"."} + \text{"htm"}$, $f(P\cdots\backslash ct, N) = f(P\cdots\backslash c, B) + \text{"."} + \text{"htm"}$, \dots 。（§ 8-a, § 8-b）

推论 III. 过渡文件的文件路径 $f(P\cdots\backslash at, P) = f(P\cdots\backslash a, P*) + \text{"\"} + f(P\cdots\backslash at, N)$, $f(P\cdots\backslash bt, P) = f(P\cdots\backslash b, P*) + \text{"\"} + f(P\cdots\backslash bt, N)$, $f(P\cdots\backslash ct, P) = f(P\cdots\backslash c, P*) + \text{"\"} + f(P\cdots\backslash ct, N)$, \dots 。（§ 8-a, § 8-b, § 8-c）

推论 IV. 根据第 7-g-i 条说明得，若 $f(P\cdots\backslash a, P*)$, $f(P\cdots\backslash b, P*)$, $f(P\cdots\backslash c, P*)$, \dots 内分别有一个过渡文件 $f(P\cdots\backslash ad)$, $f(P\cdots\backslash bd)$, $f(P\cdots\backslash cd)$, \dots ，且 $f(P\cdots\backslash ad, N) = f(P\cdots\backslash at, N)$, $f(P\cdots\backslash bd, N) = f(P\cdots\backslash bt, N)$, $f(P\cdots\backslash cd, N) = f(P\cdots\backslash ct, N)$, \dots ，即， $f(P\cdots\backslash ad, P) = f(P\cdots\backslash at, P)$, $f(P\cdots\backslash bd, P) = f(P\cdots\backslash bt, P)$, $f(P\cdots\backslash cd, P) = f(P\cdots\backslash ct, P)$, \dots ，则在新建 $f(P\cdots\backslash at)$, $f(P\cdots\backslash bt)$, $f(P\cdots\backslash ct)$, \dots 之前，应分别删除 $f(P\cdots\backslash ad)$, $f(P\cdots\backslash bd)$, $f(P\cdots\backslash cd)$, \dots 。

推论 V. 在根据普通文本文档新建相应的过渡文件后，应分别删除相应的普通文本文档。因为，普通文本文档之所以存在，是为了得到相应的过渡文件。

定义 16 新建过渡文件 (Create Transitional File)

按照 § 8 的推论 IV 和推论 V 的要求, 根据批量文件夹 $F(P)$ 内的所有普通文本文档新建过渡文件的过程, 简称为新建过渡文件。

推论 VI. 必须先确定普通文本文档的文件路径, 然后再确定普通文本文档所在的文件夹的路径。

若要新建过渡文件, 则应先得到普通文本文档的文件路径。若要得到普通文本文档的文件路径, 则有两种方案:

a. 直接根据 $F(P)$ 确定 $F(P)$ 内的所有普通文本文档的文件路径, 根据普通文本文档的文件路径可以确定普通文本文档所在的文件夹的路径 (§ 1-推论 II, § 5-推论 II)。

b. 先根据 $F(P)$ 确定 $F(P)$ 内的所有子文件夹的路径, 然后根据各子文件夹的路径依次确定各子文件夹内的普通文本文档的文件路径。

两种方案得到的结果相同, 区别在于:

方案 a 只要判断一次就可以确定 $F(P)$ 内有哪些普通文本文档。

方案 b 先要判断一次 $F(P)$ 内有哪些子文件夹, 然后分别判断子文件夹内是否有普通文本文档, 有多少个普通文本文档。

显然, 方案 a 更为简单直接。

推论 VII. 在新建过渡文件时, 不管普通文本文档在哪个文件夹内, 都会被转换为过渡文件。也就是说, 如果文本信息不需要被批量处理, 就不应该存储在文本文档中。(§ 8-推论 V, § 8-推论 VI)

推论 VIII. 若文件夹 $F(P \cdots A)$ 内可以有普通文本文档, 则 $F(P \cdots A)$ 内也可以有过渡文件。反之亦然。(§ 8- c)

推论 IX. 新建过渡文件后, 可以根据自己的喜好设置过渡文件的字体格式和段落格式, 以满足自己的个性化的需求。

附注 根据 § 5-推论 II 得, 确定批量文件夹 $F(P)$ 后, $F(P)$ 内的所有文件和所有文件夹都是已知的。

a. 根据 § 1-推论 II 得, $F(P)$ 内的所有文件的文件主名、文件扩展名和所在文件夹的路径都是已知的。根据 § 6-推论得, $F(P)$ 内的所有文件的不含后缀的文件主名也是已知的。而且, 若 $F(P)$ 内的文件中有文本信息, 则这些文本信息也是已知的。

b. 根据 § 2-推论得, $F(P)$ 内的所有文件夹的文件夹名和所在文件夹的路径都是已知的。根据 § 7-推论得, $F(P)$ 内的所有文件夹的不含后缀的文件夹名也是已知的。

c. $F(P)$ 内的文件和文件夹的数量是已知的, $F(P)$ 内的所有子文件夹内的文件和文件夹的数量也是已知的。

后面若有类似情况, 均不再逐一解释说明。

§ 9. 目录文件

根据第 6-f 条说明得, 制作 CHM 文件的源文件可以是任何文件格式的文件。假设有多个文件: 文件夹 $F(A)$ 内的文件 $f(A \setminus a1)$, $f(A \setminus a2)$, $f(A \setminus a3)$, ...; 文件夹 $F(B)$ 内的文件 $f(B \setminus b1)$, $f(B \setminus b2)$, $f(B \setminus b3)$, ...; 文件夹 $F(C)$ 内的文件

$f(C\backslash c1)$, $f(C\backslash c2)$, $f(C\backslash c3)$, \dots ; \dots 。若要一个一个设置的话, 必然耗费许多时间, 而且, $F(A)$, $F(B)$, $F(C)$, \dots 内的文件难免会有所更改, 或增加, 或修改, 或删除, 鬼神莫测。那么, 是否可以只添加一种类似于目录的文件 $f(la)$, $f(lb)$, $f(lc)$, \dots , 根据这些文件同样可以得到 $F(A)$, $F(B)$, $F(C)$, \dots 内的文件的相关信息? 或者, 甚至, 只需要添加一个这种类似于目录的文件 $f(lto)$, 根据这个总 (Total) 目录文件 $f(lto)$ 就可以找到所有文件夹和所有文件夹内的所有文件? 而且, 在得到这种类似于目录的文件时, 完全不需要知道有多少个文件夹, 文件夹内有多少个文件, 文件夹或文件是否有所更改, 所有的操作都由程序批量而完成? 无论如何, 先假设是可行的。

定义 17 目录文件 (List File)

假设批量文件夹 $F(P)$ 内有一个文件夹 $F(P\backslash\dots\backslash A)$, $F(P\backslash\dots\backslash A)$ 内有文件 $f(P\backslash\dots\backslash A\backslash a)$, $f(P\backslash\dots\backslash A\backslash b)$, $f(P\backslash\dots\backslash A\backslash c)$, \dots 。若在 $F(P\backslash\dots\backslash A)$ 所在的文件夹 $F(P\backslash\dots\backslash A, P^*)$ 内, 有一个文件主名与 $F(P\backslash\dots\backslash A)$ 的不含后缀的文件夹名 $F(P\backslash\dots\backslash A, N^*)$ 相同的过渡文件 $f(P\backslash\dots\backslash l)$, 而且, $f(P\backslash\dots\backslash l)$ 的内容为超链接 $H(P\backslash\dots\backslash l, \alpha)$, $H(P\backslash\dots\backslash l, \beta)$, $H(P\backslash\dots\backslash l, \gamma)$, \dots , 根据这些超链接分别可以得到 $f(P\backslash\dots\backslash A\backslash a)$, $f(P\backslash\dots\backslash A\backslash b)$, $f(P\backslash\dots\backslash A\backslash c)$, \dots 的相关信息, 则称 $f(P\backslash\dots\backslash l)$ 为 $F(P\backslash\dots\backslash A)$ 的目录文件。

根据 § 3 得, 若要确定目录文件 $f(P\backslash\dots\backslash l)$ 中的超链接 $H(P\backslash\dots\backslash l, \alpha)$, $H(P\backslash\dots\backslash l, \beta)$, $H(P\backslash\dots\backslash l, \gamma)$, \dots , 则至少应确定:

a. $f(P\backslash\dots\backslash l)$ 的文件主名: 已知。 $f(P\backslash\dots\backslash l, B) = F(P\backslash\dots\backslash A, N^*)$, 即, $f(P\backslash\dots\backslash l, B)$ 无后缀。

b. $f(P\backslash\dots\backslash l)$ 的文件扩展名: 已知。 $f(P\backslash\dots\backslash l, Ne) = \text{"htm"}$ 。

c. $f(P\backslash\dots\backslash l)$ 所在的文件夹的路径: 已知。 $f(P\backslash\dots\backslash l, P^*) = F(P\backslash\dots\backslash A, P^*)$ 。

d. $f(P\backslash\dots\backslash l)$ 中的超链接的显示文本: 已知。 $H(P\backslash\dots\backslash l, \alpha, D) = f(P\backslash\dots\backslash A\backslash a, B)$, $H(P\backslash\dots\backslash l, \beta, D) = f(P\backslash\dots\backslash A\backslash b, B)$, $H(P\backslash\dots\backslash l, \gamma, D) = f(P\backslash\dots\backslash A\backslash c, B)$, \dots 。

e. $f(P\backslash\dots\backslash l)$ 中的超链接的地址: 已知。但根据 § 4 得, 至少有三种情况:

i. $f(P\backslash\dots\backslash l)$ 中的超链接为文件超链接, $H(P\backslash\dots\backslash l, \alpha, P) = f(P\backslash\dots\backslash A\backslash a, P)$, $H(P\backslash\dots\backslash l, \beta, P) = f(P\backslash\dots\backslash A\backslash b, P)$, $H(P\backslash\dots\backslash l, \gamma, P) = f(P\backslash\dots\backslash A\backslash c, P)$, \dots 。

ii. $f(P\backslash\dots\backslash l)$ 中的超链接为网页超链接, $H(P\backslash\dots\backslash l, \alpha, P) = f(P\backslash\dots\backslash A\backslash a, T)$, $H(P\backslash\dots\backslash l, \beta, P) = f(P\backslash\dots\backslash A\backslash b, T)$, $H(P\backslash\dots\backslash l, \gamma, P) = f(P\backslash\dots\backslash A\backslash c, T)$, \dots 。

iii. $f(P\backslash\dots\backslash l)$ 中的超链接为局域超链接。假设 $F(P)$ 内有一个与 $F(P\backslash\dots\backslash A)$ 对应的 (Mapping) 文件夹 $F(P\backslash\dots\backslash M)$, $F(P\backslash\dots\backslash M)$ 内有若干个文件 $f(P\backslash\dots\backslash M\backslash ma)$, $f(P\backslash\dots\backslash M\backslash mb)$, $f(P\backslash\dots\backslash M\backslash mc)$, \dots 。若 $f(P\backslash\dots\backslash A\backslash a)$, $f(P\backslash\dots\backslash A\backslash b)$, $f(P\backslash\dots\backslash A\backslash c)$, \dots 对应的文件分别为 $f(P\backslash\dots\backslash M\backslash ma)$, $f(P\backslash\dots\backslash M\backslash mb)$, $f(P\backslash\dots\backslash M\backslash mc)$, \dots , 则 $H(P\backslash\dots\backslash l, \alpha, P) = f(P\backslash\dots\backslash M\backslash ma, P)$, $H(P\backslash\dots\backslash l, \beta, P) = f(P\backslash\dots\backslash M\backslash mb, P)$, $H(P\backslash\dots\backslash l, \gamma, P) = f(P\backslash\dots\backslash M\backslash mc, P)$, \dots 。

f. $f(P\backslash\dots\backslash l)$ 中的超链接的数量 $C[f(P\backslash\dots\backslash l), H]$: 已知。 $C[f(P\backslash\dots\backslash l), H]$ 和 $F(P\backslash\dots\backslash A)$ 内的文件的数量 $C[F(P\backslash\dots\backslash A), f]$ 相同。

定义 18 目录文件夹 (List Folder)

若根据文件夹 $F(L)$ 可以新建一个目录文件, 则称 $F(L)$ 为目录文件夹。

推论 I. 根据一个文件夹最多可以新建一个目录文件。(§ 9-a, § 9-b)

推论 II. $f(P\cdots V)$ 的文件名 $f(P\cdots V, N) = F(P\cdots A, N^*) + "." + "htm"$ 。(§ 9- a , § 9- b)

推论 III. $f(P\cdots V)$ 的文件路径 $f(P\cdots V, P) = F(P\cdots A, P^*) + "\" + f(P\cdots V, N)$ 。(§ 9- a , § 9- b , § 9- c)

推论 IV. 根据第 7- g - i 条说明得, 若 $F(P\cdots A, P^*)$ 内有一个过渡文件 $f(P\cdots Vd)$, 且 $f(P\cdots Vd, N) = f(P\cdots V, N)$, 即, $f(P\cdots Vd, P) = f(P\cdots V, P)$, 则在新建 $f(P\cdots V)$ 之前, 应删除 $f(P\cdots Vd)$ 。

定义 19 新建目录文件 (Create List File)

按照 § 9-推论 IV 的要求, 根据批量文件夹 $F(P)$ 内的所有目录文件夹新建目录文件的过程, 简称为新建目录文件。

推论 V. 若文件夹 $F(P\cdots A)$ 内可以有目录文件夹, 则 $F(P\cdots A)$ 内也可以有过渡文件。反之亦然。(§ 9- c)

推论 VI. 新建目录文件后, 可以根据自己的喜好设置目录文件的字体格式和段落格式, 以满足自己的个性化的需求。

§ 10. 普通目录文件

定义 20 普通文件夹 (Common Folder)

若目录文件夹 $F(C)$ 内的文件只能是普通文本文档, 则称 $F(C)$ 为普通文件夹。普通文件夹的文件夹名无前缀, 无后缀。

定义 21 普通目录文件 (Common List File)

若文件 $f(lc)$ 是普通文件夹 $F(C)$ 的目录文件, 则称 $f(lc)$ 为普通目录文件。

假设批量文件夹 $F(P)$ 内有一个普通文件夹 $F(P\cdots C)$, $F(P\cdots C)$ 内有普通文本文档 $f(P\cdots C\backslash a)$, $f(P\cdots C\backslash b)$, $f(P\cdots C\backslash c)$, \cdots 。根据 § 8-推论 VII 得, 这些普通文本文档均会被转换成过渡文件, 即 $f(P\cdots C\backslash at)$, $f(P\cdots C\backslash bt)$, $f(P\cdots C\backslash ct)$, \cdots 。根据 § 9 得, 若要确定普通文件夹 $F(P\cdots C)$ 对应的普通目录文件 $f(P\cdots lc)$ 内的文件超链接 $H(P\cdots lc.\alpha)$, $H(P\cdots lc.\beta)$, $H(P\cdots lc.\gamma)$, \cdots , 则至少应确定:

a. $f(P\cdots lc)$ 的文件主名: 已知。 $f(P\cdots lc, B) = (P\cdots C, N)$, 即, $f(P\cdots lc, B)$ 无前缀, 无后缀。

b. $f(P\cdots lc)$ 的文件扩展名: 已知。 $f(P\cdots lc, Ne) = "htm"$ 。

c. $f(P\cdots lc)$ 所在的文件夹的路径: 已知。 $f(P\cdots lc, P^*) = F(P\cdots C, P^*)$ 。

d. $f(P\cdots lc)$ 中的文件超链接的显示文本: 已知。 $H(P\cdots lc.\alpha, D) = f(P\cdots C\backslash at, B) = f(P\cdots C\backslash a, B)$, $H(P\cdots lc.\beta, D) = f(P\cdots C\backslash bt) = f(P\cdots C\backslash b, B)$, $H(P\cdots lc.\gamma, D) = f(P\cdots C\backslash ct) = f(P\cdots C\backslash c, B)$, \cdots 。

e. $f(P\cdots lc)$ 中的文件超链接的地址: 已知。 $H(P\cdots lc.\alpha, P) = f(P\cdots C\backslash at, P)$, $H(P\cdots lc.\beta, P) = f(P\cdots C\backslash bt, P)$, $H(P\cdots lc.\gamma, P) = f(P\cdots C\backslash ct, P)$, \cdots 。

f. $f(P\cdots lc)$ 中的文件超链接的数量 $C[f(P\cdots lc), H]$: 已知。 $C[f(P\cdots lc), H]$ 和 $F(P\cdots C)$ 内的过渡文件的数量 $C[F(P\cdots C), f.t]$ 相同。

推论 I. 根据一个普通文件夹最多可以新建一个普通目录文件。(§ 10- a , § 10- b)

推论 II. $f(P\cdots lc)$ 的文件名 $f(P\cdots lc, N) = F(P\cdots C, B) + "." + "htm"$ 。(§

10- a , § 10- b)

推论III. $f(P \cdots \setminus lc)$ 的文件路径 $f(P \cdots \setminus lc, P) = F(P \cdots \setminus C, P^*) + "\setminus" + f(P \cdots \setminus lc, N)$ 。(§ 10- a , § 10- b , § 10- c)

推论IV. 根据第 7- g - i 条说明得, 若 $F(P \cdots \setminus C, P^*)$ 内有一个过渡文件 $f(P \cdots \setminus lcd)$, 且 $f(P \cdots \setminus lcd, N) = f(P \cdots \setminus lc, N)$, 即, $f(P \cdots \setminus lcd, P) = f(P \cdots \setminus lc, P)$, 则在新建 $f(P \cdots \setminus lc)$ 之前, 应删除 $f(P \cdots \setminus lcd)$ 。

定义 22 新建普通目录文件 (Create Common List File)

按照 § 10-推论IV的要求, 根据批量文件夹 $F(P)$ 内的所有普通文件夹新建普通目录文件的过程, 简称为新建普通目录文件。

推论V. 普通文件夹内可以有过渡文件。(§ 8-推论VIII)

定义 20 · 修正 同 § 10-推论 V。

推论VI. 新建过渡文件可以在新建普通目录文件之前, 也可以在之后。

若在之前, 则如上所述。

若在之后, 则 $H(P \cdots \setminus lc.\alpha, P) = F(P \cdots \setminus C) + "\setminus" + f(P \cdots \setminus C \setminus a, B) + "htm"$,
 $H(P \cdots \setminus lc.\beta, P) = F(P \cdots \setminus C) + "\setminus" + f(P \cdots \setminus C \setminus b, B) + "htm"$, $H(P \cdots \setminus lc.\gamma, P) = F(P \cdots \setminus C) + "\setminus" + f(P \cdots \setminus C \setminus c, B) + "htm"$, \cdots (§ 8-推论III), $C[f(P \cdots \setminus lc), H] = C[F(P \cdots \setminus C), f.t]$ 。

显然, 二者结果完全相同。而且, 当 $F(P \cdots \setminus C)$ 内有过渡文件时, 结论依然成立。

推论VII. 若文件夹 $F(P \cdots \setminus A)$ 内可以有普通文件夹, 则 $F(P \cdots \setminus A)$ 内也可以有过渡文件。反之亦然。(§ 10- c)

推论VIII. 若普通文件夹内有普通文件夹, 则在新建普通目录文件时, 必须从文件夹级数更深的普通文件夹开始。

根据 § 10-推论 V 得, 普通文件夹内可以有过渡文件。根据 § 10-推论VII得, 普通文件夹内可以有普通文件夹。

假设批量文件夹 $F(P)$ 内有一个普通文件夹 $F(P \cdots \setminus C)$, $F(P \cdots \setminus C)$ 内除了有普通文本文档 $f(P \cdots \setminus C \setminus a)$, $f(P \cdots \setminus C \setminus b)$, $f(P \cdots \setminus C \setminus c)$, \cdots 外, 还有普通文件夹 $F(P \cdots \setminus C \setminus D)$, $F(P \cdots \setminus C \setminus E)$, $F(P \cdots \setminus C \setminus F)$, \cdots 。 $F(P \cdots \setminus C \setminus D)$ 内有普通文本文档 $F(P \cdots \setminus C \setminus D \setminus d1)$, $F(P \cdots \setminus C \setminus D \setminus d2)$, $F(P \cdots \setminus C \setminus D \setminus d3)$, \cdots ; $F(P \cdots \setminus C \setminus E)$ 内有普通文本文档 $F(P \cdots \setminus C \setminus E \setminus e1)$, $F(P \cdots \setminus C \setminus E \setminus e2)$, $F(P \cdots \setminus C \setminus E \setminus e3)$, \cdots ; $F(P \cdots \setminus C \setminus F)$ 内有普通文本文档 $F(P \cdots \setminus C \setminus F \setminus f1)$, $F(P \cdots \setminus C \setminus F \setminus f2)$, $F(P \cdots \setminus C \setminus F \setminus f3)$, \cdots ; \cdots 。根据 $F(P \cdots \setminus C)$, $F(P \cdots \setminus C \setminus D)$, $F(P \cdots \setminus C \setminus E)$, $F(P \cdots \setminus C \setminus F)$, \cdots 分别可得普通目录文件 $f(P \cdots \setminus lc)$, $f(P \cdots \setminus C \setminus ld)$, $f(P \cdots \setminus C \setminus le)$, $f(P \cdots \setminus C \setminus lf)$, \cdots 。

由于 $F(P \cdots \setminus C)$ 和 $F(P \cdots \setminus C \setminus D)$, $F(P \cdots \setminus C \setminus E)$, $F(P \cdots \setminus C \setminus F)$, \cdots 的文件夹级数不同, 因此, 得到 $f(P \cdots \setminus lc)$ 和得到 $f(P \cdots \setminus C \setminus ld)$, $f(P \cdots \setminus C \setminus le)$, $f(P \cdots \setminus C \setminus lf)$, \cdots 的先后不同。得到 $f(P \cdots \setminus lc)$ 要么在前, 要么在后。

若在前, 则有两种情况:

a. $f(P \cdots \setminus C \setminus ld)$, $f(P \cdots \setminus C \setminus le)$, $f(P \cdots \setminus C \setminus lf)$, \cdots 的文件路径不是 $f(P \cdots \setminus lc)$ 中的文件超链接的地址, 即, $f(P \cdots \setminus lc)$ 中的文件超链接的数量 $C[f(P \cdots \setminus lc), H]$ 和 $F(P \cdots \setminus C)$ 内的普通文本文档的数量 $C[F(P \cdots \setminus C), f.c]$ 相同。但是, 这样明显

不符合本规范第 6 条之规定。

b. $f(P \cdots \backslash C \backslash d)$, $f(P \cdots \backslash C \backslash e)$, $f(P \cdots \backslash C \backslash f)$, \cdots 的文件路径是 $f(P \cdots \backslash c)$ 中的文件超链接的地址, 即, $f(P \cdots \backslash c)$ 中的文件超链接的数量 $C[f(P \cdots \backslash c), H]$ 与 $F(P \cdots \backslash C)$ 内的普通文本文档的数量 $C[F(P \cdots \backslash C), f.c]$ 及普通文件夹的数量 $C[F(P \cdots \backslash C), F.C]$ 之和相同, 即, $C[f(P \cdots \backslash c), H] = C[F(P \cdots \backslash C), f.c] + C[F(P \cdots \backslash C), F.C]$ 。但是, 这样做的问题在于, 既要判断 $C[F(P \cdots \backslash C), f.c]$, 又要判断 $C[F(P \cdots \backslash C), F.C]$ 。

若在后, 则 $f(P \cdots \backslash C \backslash d)$, $f(P \cdots \backslash C \backslash e)$, $f(P \cdots \backslash C \backslash f)$, \cdots 的文件路径是 $f(P \cdots \backslash c)$ 中的文件超链接的地址, 即, $C[f(P \cdots \backslash c), H]$ 和 $C[F(P \cdots \backslash C), f.t]$ 相同, 即, 只要判断 $C[F(P \cdots \backslash C), f.t]$ 。

显然, 后得到 $f(P \cdots \backslash c)$ 要更为简单直接。当 $F(P \cdots \backslash C)$ 内除了有普通文本文档外, 还有过渡文件时, 更是如此。

因此, 可以规定, 若普通文件夹内有普通文件夹, 即, 批量文件夹内的普通文件夹的文件夹级数不同, 则在新建普通目录文件时, 必须从文件夹级数更深的普通文件夹开始。

§ 11. 过渡目录文件

定义 23 过渡文件夹 (Transitional Folder)

若目录文件夹 $F(T)$ 内的文件只能是过渡文件, 则称 $F(T)$ 为过渡文件夹。过渡文件夹的文件夹名无前缀, 后缀为“ \square ”。

定义 24 过渡目录文件 (Transitional List File)

若文件 $f(lt)$ 是过渡文件夹 $F(T)$ 的目录文件, 则称 $f(lt)$ 为过渡目录文件。

假设批量文件夹 $F(P)$ 内有一个过渡文件夹 $F(P \cdots \backslash T)$, $F(P \cdots \backslash T)$ 内有过渡文件 $f(P \cdots \backslash T \backslash a)$, $f(P \cdots \backslash T \backslash b)$, $f(P \cdots \backslash T \backslash c)$, \cdots 。根据 § 9 得, 若要确定过渡文件夹 $F(P \cdots \backslash T)$ 对应的过渡目录文件 $f(P \cdots \backslash lt)$ 内的文件超链接 $H(P \cdots \backslash lt, \alpha)$, $H(P \cdots \backslash lt, \beta)$, $H(P \cdots \backslash lt, \gamma)$, \cdots , 则至少应确定:

a. $f(P \cdots \backslash lt)$ 的文件主名: 已知。 $f(P \cdots \backslash lt, B) = F(P \cdots \backslash T, N^*)$, 即, $f(P \cdots \backslash lt, B)$ 无前缀, 无后缀。

b. $f(P \cdots \backslash lt)$ 的文件扩展名: 已知。 $f(P \cdots \backslash lt, Ne) = \text{"htm"}$ 。

c. $f(P \cdots \backslash lt)$ 所在的文件夹的路径: 已知。 $f(P \cdots \backslash lt, P^*) = F(P \cdots \backslash T, P^*)$ 。

d. $f(P \cdots \backslash lt)$ 中的文件超链接的显示文本: 已知。 $H(P \cdots \backslash lt, \alpha, D) = f(P \cdots \backslash T \backslash a, B)$, $H(P \cdots \backslash lt, \beta, D) = f(P \cdots \backslash T \backslash b, B)$, $H(P \cdots \backslash lt, \gamma, D) = f(P \cdots \backslash T \backslash c, B)$, \cdots 。

e. $f(P \cdots \backslash lt)$ 中的文件超链接的地址: 已知。 $H(P \cdots \backslash lt, \alpha, P) = f(P \cdots \backslash T \backslash a, P)$, $H(P \cdots \backslash lt, \beta, P) = f(P \cdots \backslash T \backslash b, P)$, $H(P \cdots \backslash lt, \gamma, P) = f(P \cdots \backslash T \backslash c, P)$, \cdots 。

f. $f(P \cdots \backslash lt)$ 中的文件超链接的数量 $C[f(P \cdots \backslash lt), H]$: 已知。 $C[f(P \cdots \backslash lt), H]$ 和 $F(P \cdots \backslash T)$ 内的过渡文件的数量 $C[F(P \cdots \backslash T), f.t]$ 相同。

推论 I. 根据一个过渡文件夹最多可以新建一个过渡目录文件。(§ 11- a , § 11- b)

推论 II. $f(P \cdots \backslash lt)$ 的文件名 $f(P \cdots \backslash lt, N) = F(P \cdots \backslash T, B) + \text{"."} + \text{"htm"}$ 。(§ 11- a , § 11- b)

推论 III. $f(P \cdots \backslash lt)$ 的文件路径 $f(P \cdots \backslash lt, P) = F(P \cdots \backslash T, P^*) + \text{"\"} + f(P \cdots$

$\backslash lt, N$)。(§ 11- a , § 11- b , § 11- c)

推论IV. 根据第 7- g - i 条说明得, 若 $F(P\backslash\cdots\backslash T, P^*)$ 内有一个过渡文件 $f(P\backslash\cdots\backslash ltd)$, 且 $f(P\backslash\cdots\backslash ltd, N) = f(P\backslash\cdots\backslash lt, N)$, 即, $f(P\backslash\cdots\backslash ltd, P) = f(P\backslash\cdots\backslash lt, P)$, 则在新建 $f(P\backslash\cdots\backslash lt)$ 之前, 应删除 $f(P\backslash\cdots\backslash ltd)$ 。

定义 25 新建过渡目录文件 (Create Transitional List File)

按照 § 11-推论IV的要求, 根据批量文件夹 $F(P)$ 内的所有过渡文件夹新建过渡目录文件的过程, 简称为新建过渡目录文件。

推论V. 过渡文件夹内可以有普通文本文档。(§ 8-推论VIII)

定义 23 · 修正 I. 同 § 11-推论 V。

推论VI. 新建过渡文件可以在新建过渡目录文件之前, 也可以在之后。(参考 § 10-推论VI)

推论VII. 若文件夹 $F(P\backslash\cdots\backslash A)$ 内可以有过渡文件夹, 则 $F(P\backslash\cdots\backslash A)$ 内也可以有过渡文件。反之亦然。(§ 11- c)

推论VIII. 若过渡文件夹内有过渡文件夹, 则在新建过渡目录文件时, 必须从文件夹级数更深的过渡文件夹开始。(参考 § 10-推论VIII)

§ 12. 通用目录文件

定义 26 通用文件夹 (General Folder)

若文件夹 $F(G)$ 内的文件只能是通用文件, 则称 $F(G)$ 为通用文件夹。通用文件夹的文件夹名无前缀, 后缀为“☆”。

定义 27 通用目录文件 (General List File)

若文件 $f(lg)$ 是通用文件夹 $F(G)$ 的目录文件, 则称 $f(lg)$ 为通用目录文件。

假设批量文件夹 $F(P)$ 内有一个通用文件夹 $F(P\backslash\cdots\backslash G)$, $F(P\backslash\cdots\backslash G)$ 内有通用文件 $f(P\backslash\cdots\backslash G\backslash a)$, $f(P\backslash\cdots\backslash G\backslash b)$, $f(P\backslash\cdots\backslash G\backslash c)$, \cdots 。根据 § 9 得, 若要确定通用文件夹 $F(P\backslash\cdots\backslash G)$ 对应的通用目录文件 $f(P\backslash\cdots\backslash lg)$ 内的文件超链接 $H(P\backslash\cdots\backslash lg.\alpha)$, $H(P\backslash\cdots\backslash lg.\beta)$, $H(P\backslash\cdots\backslash lg.\gamma)$, \cdots , 则至少应确定:

a. $f(P\backslash\cdots\backslash lg)$ 的文件主名: 已知。 $f(P\backslash\cdots\backslash lg, B) = F(P\backslash G, N^*)$, 即, $f(P\backslash\cdots\backslash lg, B)$ 无前缀, 无后缀。

b. $f(P\backslash\cdots\backslash lg)$ 的文件扩展名: 已知。 $f(P\backslash\cdots\backslash lg, Ne) = \text{“htm”}$ 。

c. $f(P\backslash\cdots\backslash lg)$ 所在的文件夹的路径: 已知。 $f(P\backslash\cdots\backslash lg, P^*) = F(P\backslash\cdots\backslash G, P^*)$ 。

d. $f(P\backslash\cdots\backslash lg)$ 中的文件超链接的显示文本: 已知。 $H(P\backslash\cdots\backslash lg.\alpha, D) = f(P\backslash\cdots\backslash G\backslash a, B)$, $H(P\backslash\cdots\backslash lg.\beta, D) = f(P\backslash\cdots\backslash G\backslash b, B)$, $H(P\backslash\cdots\backslash lg.\gamma, D) = f(P\backslash\cdots\backslash G\backslash c, B)$, \cdots 。

e. $f(P\backslash\cdots\backslash lg)$ 中的文件超链接的地址: 已知。 $H(P\backslash\cdots\backslash lg.\alpha, P) = f(P\backslash\cdots\backslash G\backslash a, P)$, $H(P\backslash\cdots\backslash lg.\beta, P) = f(P\backslash\cdots\backslash G\backslash b, P)$, $H(P\backslash\cdots\backslash lg.\gamma, P) = f(P\backslash\cdots\backslash G\backslash c, P)$, \cdots 。

f. $f(P\backslash\cdots\backslash lg)$ 中的文件超链接的数量 $C[f(P\backslash\cdots\backslash lg), H]$: 已知。 $C[f(P\backslash\cdots\backslash lg), H]$ 和 $F(P\backslash\cdots\backslash G)$ 内的通用文件的数量 $C[F(P\backslash\cdots\backslash G), f.g]$ 相同。

推论 I. 根据一个通用文件夹最多可以新建一个通用目录文件。(§ 12- a , § 12- b)

推论 II. $f(P\backslash\cdots\backslash lg)$ 的文件名 $f(P\backslash\cdots\backslash lg, N) = F(P\backslash\cdots\backslash G, B) + \text{“.”} + \text{“htm”}$ 。(§ 12- a , § 12- b)

推论III. $f(P\backslash\cdots\backslash lg)$ 的文件路径 $f(P\backslash\cdots\backslash lg, P) = F(P\backslash\cdots\backslash G^*, P) + \text{“\”} + f(P\backslash\cdots$

$\setminus g, N)$ 。(§ 12- a , § 12- b , § 12- c)

推论IV. 根据第 7- g - i 条说明得, 若 $F(P \setminus \dots \setminus G, P^*)$ 内有一个过渡文件 $f(P \setminus \dots \setminus g d)$, 且 $f(P \setminus \dots \setminus g d, N) = f(P \setminus \dots \setminus g, N)$, 即, $f(P \setminus \dots \setminus g d, P) = f(P \setminus \dots \setminus g, P)$, 则在新建 $f(P \setminus \dots \setminus g)$ 之前, 应删除 $f(P \setminus \dots \setminus g d)$ 。

定义 28 新建通用目录文件 (Create General List File)

按照 § 12-推论IV的要求, 根据批量文件夹 $F(P)$ 内的所有通用文件夹新建通用目录文件的过程, 简称为新建通用目录文件。

推论V. 通用文件夹内可以有普通文本文档和过渡文件。

由于通用文件可以是除了文本文档和过渡文件外的任何文件格式的文件 (定义 4), 因此, 通用文件的文件格式未知。所以, 在确定 $F(P \setminus \dots \setminus G)$ 内的通用文件的文件路径时, 若要保证可以确定所有文件格式的文件, 则有两种方案:

- a. 列出所有文件格式对应的文件扩展名, 按照文件扩展名逐一确认;
- b. 不区分文件格式, 直接确认所有文件。

二者皆可行, 但是, 显然, 方案 b 更为简单、直接、可靠。

因此, 通用文件夹内可以有任何文件格式的文件, 即, 通用文件夹内可以有普通文本文档和过渡文件。

定义 26 · 修正 I. 同 § 12-推论 V。

推论VI. 新建过渡文件必须在新建通用目录文件之前。

根据 § 12-推论 V 得, 通用文件夹内可以有普通文本文档和过渡文件。

假设批量文件夹 $F(P)$ 内有一个通用文件夹 $F(P \setminus \dots \setminus G)$, $F(P \setminus \dots \setminus G)$ 内除了有通用文件 $f(P \setminus \dots \setminus G \setminus g_1)$, $f(P \setminus \dots \setminus G \setminus g_2)$, $f(P \setminus \dots \setminus G \setminus g_3)$, \dots 外, 还有普通文本文档 $f(P \setminus \dots \setminus G \setminus c_1)$, $f(P \setminus \dots \setminus G \setminus c_2)$, $f(P \setminus \dots \setminus G \setminus c_3)$, \dots , 以及过渡文件 $f(P \setminus \dots \setminus G \setminus t_1)$, $f(P \setminus \dots \setminus G \setminus t_2)$, $f(P \setminus \dots \setminus G \setminus t_3)$, \dots 。

新建过渡文件要么在新建通用目录文件之前, 要么在之后。

若在之前, 则如 § 12 所述。

若在之后, 则 $f(P \setminus \dots \setminus g)$ 内的文件超链接 $H(P \setminus \dots \setminus g. \alpha_1)$, $H(P \setminus \dots \setminus g. \alpha_2)$, $H(P \setminus \dots \setminus g. \alpha_3)$, \dots , $H(P \setminus \dots \setminus g. \beta_1)$, $H(P \setminus \dots \setminus g. \beta_2)$, $H(P \setminus \dots \setminus g. \beta_3)$, \dots , $H(P \setminus \dots \setminus g. \gamma_1)$, $H(P \setminus \dots \setminus g. \gamma_2)$, $H(P \setminus \dots \setminus g. \gamma_3)$, \dots 的路径分别为 $H(P \setminus \dots \setminus g. \alpha_1, P) = f(P \setminus \dots \setminus G \setminus g_1, P)$, $H(P \setminus \dots \setminus g. \alpha_2, P) = f(P \setminus \dots \setminus G \setminus g_2, P)$, $H(P \setminus \dots \setminus g. \alpha_3, P) = f(P \setminus \dots \setminus G \setminus g_3, P)$, \dots , $H(P \setminus \dots \setminus g. \beta_1, P) = F(P \setminus \dots \setminus G) + "\setminus" + f(P \setminus \dots \setminus G \setminus c_1, B) + "htm"$, $H(P \setminus \dots \setminus g. \beta_2, P) = F(P \setminus \dots \setminus G) + "\setminus" + f(P \setminus \dots \setminus G \setminus c_2, B) + "htm"$, $H(P \setminus \dots \setminus g. \beta_3, P) = F(P \setminus \dots \setminus G) + "\setminus" + f(P \setminus \dots \setminus G \setminus c_3, B) + "htm"$, \dots , $H(P \setminus \dots \setminus g. \gamma_1, P) = f(P \setminus \dots \setminus G \setminus t_1, P)$, $H(P \setminus \dots \setminus g. \gamma_2, P) = f(P \setminus \dots \setminus G \setminus t_2, P)$, $H(P \setminus \dots \setminus g. \gamma_3, P) = f(P \setminus \dots \setminus G \setminus t_3, P)$, \dots 。

可见, 对过渡文件和对通用文件的处理方式相同。也就是说, 在判断 $C[f(P \setminus \dots \setminus g), H]$ 时, 至少要判断两次, 即, 既要判断 $F(P \setminus \dots \setminus G)$ 内的普通文本文档的数量, 又要判断 $F(P \setminus \dots \setminus G)$ 内的除普通文本文档外的其他文件的数量。

虽然, 二者结果完全相同, 但是, 当新建过渡文件在新建通用目录文件之前时, 更为简单直接。

因此, 可以规定, 新建过渡文件必须在新建通用目录文件之前。

推论VII. 若文件夹 $F(P \setminus \dots \setminus A)$ 内可以有通用文件夹, 则 $F(P \setminus \dots \setminus A)$ 内也可以

有过渡文件。反之亦然。（§ 12- c）

推论 VIII. 若通用文件夹内有通用文件夹，则在新建通用目录文件时，必须从文件夹级数更深的通用文件夹开始。（参考 § 10-推论 VIII）

§ 13. 网页目录文件

定义 29 网页文件夹（Web Text Folder）

若文件夹 $F(W)$ 内的文件只能是网页文本文档，则称 $F(W)$ 为网页文件夹。网页文件夹的文件夹名无前缀，后缀为“◇”。

定义 30 普通网页文本文档（Common Web Text File）

若网页文本文档 $f(wc)$ 在网页文件夹内，则称 $f(wc)$ 为普通网页文本文档。普通网页文本文档的文件主名无前缀，无后缀。

定义 31 网页目录文件（Web List File）

若文件 $f(lw)$ 是网页文件夹 $F(W)$ 的目录文件，则称 $f(lw)$ 为网页目录文件。

假设批量文件夹 $F(P)$ 内有一个网页文件夹 $F(P\cdots W)$ ， $F(P\cdots W)$ 内有普通网页文本文档 $f(P\cdots W\backslash a)$ ， $f(P\cdots W\backslash b)$ ， $f(P\cdots W\backslash c)$ ，…。根据 § 9 得，若要确定网页文件夹 $F(P\cdots W)$ 对应的网页目录文件 $f(P\cdots lw)$ 内的网页超链接 $H(P\cdots lw.\alpha)$ ， $H(P\cdots lw.\beta)$ ， $H(P\cdots lw.\gamma)$ ，…，则至少应确定：

a. $f(P\cdots lw)$ 的文件主名：已知。 $f(P\cdots lw, B) = F(P\cdots W, N^*)$ ，即， $f(P\cdots lw, B)$ 无前缀，无后缀。

b. $f(P\cdots lw)$ 的文件扩展名：已知。 $f(P\cdots lw, Ne) = \text{“htm”}$ 。

c. $f(P\cdots lw)$ 所在的文件夹的路径：已知。 $f(P\cdots lw, P^*) = F(P\cdots W, P^*)$ 。

d. $f(P\cdots lw)$ 中的网页超链接的显示文本：已知。 $H(P\cdots lw.\alpha, D) = f(P\cdots W\backslash a, B)$ ， $H(P\cdots lw.\beta, D) = f(P\cdots W\backslash b, B)$ ， $H(P\cdots lw.\gamma, D) = f(P\cdots W\backslash c, B)$ ，…。

e. $f(P\cdots lw)$ 中的网页超链接的地址：已知。 $H(P\cdots lw.\alpha, P) = f(P\cdots W\backslash a, T)$ ， $H(P\cdots lw.\beta, P) = f(P\cdots W\backslash b, T)$ ， $H(P\cdots lw.\gamma, P) = f(P\cdots W\backslash c, T)$ ，…。

f. $f(P\cdots lw)$ 中的网页超链接的数量 $C[f(P\cdots lw), H]$ ：已知。 $C[f(P\cdots lw), H]$ 和网页文件夹 $F(P\cdots W)$ 内的普通网页文本文档的数量 $C[F(P\cdots W), f.wc]$ 相同。

推论 I. 根据一个网页文件夹最多可以新建一个网页目录文件。（§ 13- a，§ 13- b）

推论 II. $f(P\cdots lw)$ 的文件名 $f(P\cdots lw, N) = F(P\cdots W, B) + \text{“.”} + \text{“htm”}$ 。（§ 13- a，§ 13- b）

推论 III. $f(P\cdots lw)$ 的文件路径 $f(P\cdots lw, P) = F(P\cdots W, P^*) + \text{“\”} + f(P\cdots lw, N)$ 。（§ 13- a，§ 13- b，§ 13- c）

推论 IV. 根据第 7- g - i 条说明得，若 $F(P\cdots W, P^*)$ 内有一个过渡文件 $f(P\cdots lwd)$ ，且 $f(P\cdots lwd, N) = f(P\cdots lw, N)$ ，即， $f(P\cdots lwd, P) = f(P\cdots lw, P)$ ，则在新建 $f(P\cdots lw)$ 之前，应删除 $f(P\cdots lwd)$ 。

推论 V. 在确定 $f(P\cdots lw)$ 中的网页超链接 $H(P\cdots lw.\alpha)$ ， $H(P\cdots lw.\beta)$ ， $H(P\cdots lw.\gamma)$ ，…的地址后，应分别删除与网页超链接的地址对应的普通网页文本文档 $f(P\cdots W\backslash a)$ ， $f(P\cdots W\backslash b)$ ， $f(P\cdots W\backslash c)$ ，…，即，当确定 $f(P\cdots lw)$ 中

的所有网页超链接的地址后， $F(P \cdots \setminus W)$ 内的所有普通网页文本文档均已被删除，即， $F(P \cdots \setminus W)$ 也应被删除。因为，网页文件夹及其中的普通网页文本文档之所以存在，是为了得到相应的网页目录文件。

定义 32 新建网页目录文件 (Create Web List File)

按照 § 13 的推论 IV 和推论 V 的要求，根据批量文件夹 $F(P)$ 内的所有网页文件夹新建网页目录文件的过程，简称为新建网页目录文件。

推论 VI. 网页文件夹内只有普通网页文本文档，无其他类型的文件，也无文件夹。(§ 13-推论 V)

推论 VII. 新建过渡文件必须在新建网页目录文件之后。

根据定义 3 和定义 30 得，普通文本文档和普通网页文本文档均为文本文档，而且，这些文本文档的文件主名均无前缀和后缀，即，这些文本文档是无法区分的。

新建过渡文件要么在新建网页目录文件之前，要么在之后。若在之前，则根据 § 8-推论 VII 得，所有普通网页文本文档均会被转换为过渡文件，但是，根据普通网页文本文档而新建的过渡文件中的文本信息没有任何意义，而且新建过渡文件后，还要设置过渡文件的字体格式和段落格式 (§ 8-推论 IX)，均需耗费大量时间。因此，得到过渡文件不应该在得到网页目录文件之前。若在之后，则无任何问题，因为，根据定义 29 得，网页文件夹的文件夹名有后缀，即，可以和其他文件夹区分开来 (§ 7)。

推论 VIII. 若文件夹 $F(P \cdots \setminus A)$ 内可以有网页文件夹，则 $F(P \cdots \setminus A)$ 内也可以有过渡文件。反之亦然。(§ 13- c)

§ 14. 附属文件夹

根据一个文件夹最多可以新建一个目录文件 (§ 9-推论 I)，那么，是否所有文件夹都需要有一个对应的目录文件呢？未必。

定义 33 附属文件夹 (Subsidiary Folder)

假设批量文件夹 $F(P)$ 内有一个过渡文件 $f(P \cdots \setminus t)$ ，当 $f(P \cdots \setminus t)$ 内有图片等文件时， $f(P \cdots \setminus t)$ 所在的文件夹 $f(P \cdots \setminus t, P^*)$ 内会有一个与 $f(P \cdots \setminus t)$ 对应的文件夹 $F(P \cdots \setminus S)$ ， $F(P \cdots \setminus S)$ 的文件夹名的后缀为 ".files"， $F(P \cdots \setminus S)$ 的不含后缀的文件夹名 $F(P \cdots \setminus S, N^*)$ 和 $f(P \cdots \setminus t)$ 的文件主名 $f(P \cdots \setminus t, B)$ 相同， $F(P \cdots \setminus S)$ 即称为 $f(P \cdots \setminus t)$ 的附属文件夹。也就是说，附属文件夹 $F(P \cdots \setminus S)$ 的文件夹名 $F(P \cdots \setminus S, N) = f(P \cdots \setminus t, B) + "." + "files"$ ， $F(P \cdots \setminus S)$ 所在的文件夹的路径 $F(P \cdots \setminus S, P^*) = f(P \cdots \setminus t, P^*)$ 。

$F(P \cdots \setminus S)$ 中或许会有多个不同种类的文件：图片 (*.png, *.gif, *.jpeg, ...)，XML 文件 (*.xml, 可扩展标记语言, eXtensible Markup Language)，JavaScript 脚本文件 (*.js)，层叠样式表文档 (*.css, 层叠样式表, Cascading Stylesheet)，…。由于这些文件中的有效信息均已经在 $f(P \cdots \setminus t)$ 中体现出来，因此，根据 $F(P \cdots \setminus S)$ 得到的目录文件，是没有任何实际意义的。

也就是说，在根据文件夹来新建相应目录文件的时候，应该忽略所有附属文件夹。由于附属文件夹的文件夹名的后缀均为 ".files"，因此，这样做是可行的 (§ 7)。

§ 15. 超链接文件夹

由 § 14 得，在根据文件夹来新建相应目录文件的时候，所有附属文件夹都会被忽略。也就是说，所有附属文件夹内的文件均不会在任何目录文件中体现出来，感觉像是被隐藏了一样。或者说，如果要将文件隐藏的话，就可以把文件放在附属文件夹内。

但是，隐藏文件或文件夹，明显不符合本规范第 6 条之规定。

而且，虽然，附属文件夹内的文件在新建目录文件的时候被忽略了，但是，这些文件的路径仍然可以作为超链接的地址。因此，若要将文件放在附属文件夹中，也是可行的。如果附属文件夹中有附加的文件，则应使其与无附加文件的附属文件夹区分开来。根据 § 7 得，若这两种文件夹的文件夹名的后缀不同，则可将这两种文件夹区分开来。

定义 34 超链接文件夹 (Hyperlink Folder)

若文件夹 $F(H)$ 的文件夹名的后缀为“字符串”+“.files”，则称 $F(H)$ 为超链接文件夹。

§ 16. 普通超链接文件夹

定义 35 普通超链接文件夹 (Common Hyperlink Folder)

假设批量文件夹 $F(P)$ 内有一个过渡文件或普通文本文档 $f(P\cdots t)$ ，若在 $f(P\cdots t)$ 所在的文件夹 $f(P\cdots t, P^*)$ 内有一个与 $f(P\cdots t)$ 对应的文件夹 $F(P\cdots Hc)$ ， $F(P\cdots Hc)$ 的文件夹名的后缀为“■.files”， $F(P\cdots Hc)$ 的不含后缀“■.files”的文件夹名 $F(P\cdots Hc, N^*)$ 和 $f(P\cdots t)$ 的文件主名 $f(P\cdots t, B)$ 相同，则称 $F(P\cdots Hc)$ 为 $f(P\cdots t)$ 的普通超链接文件夹。

推论 I. 根据一个过渡文件（或普通文本文档）最多可以得到一个普通超链接文件夹。

推论 II. $F(P\cdots Hc)$ 的文件夹名 $F(P\cdots Hc, N) = f(P\cdots t, B) + \text{“} \blacksquare \text{.files”}$ 。

推论 III. $F(P\cdots Hc)$ 的文件夹路径 $F(P\cdots Hc, P) = f(P\cdots t, P^*) + \text{“} \backslash \text{”} + F(P\cdots Hc, N)$ 。

推论 IV. 若文件夹 $F(P\cdots A)$ 内可以有过渡文件或普通文本文档，则 $F(P\cdots A)$ 内可以有普通超链接文件夹。反之亦然。

附注 普通超链接文件夹的文件夹名的后缀中有醒目的特殊符号“■”，使其容易与附属文件夹或其他文件夹区分开来。

§ 17. 局域超链接文件夹

定义 36 局域超链接文件夹 (Local Area Hyperlink Folder)

若相对位置固定的超链接 $H(\alpha)$ 的显示文本 $H(\alpha, D)$ 和局域文本文档 $f(la)$ 的文件主名 $f(la, B)$ 相同， $H(\alpha)$ 的地址 $H(\alpha, P)$ 和一个文件主名和 $f(la, B)$ 相同的过渡文件 $f(a)$ 的文件路径 $f(a, P)$ 相同，则称 $f(a)$ 所在的文件夹 $f(a, P^*)$ 或 $F(Hla)$ 为局域超链接文件夹。局域超链接文件夹的文件主名无前缀，后缀为“△.files”。

推论 I. 一个超链接只能对应一个局域超链接文件夹，因为，一个超链接的地址只能是一个文件的路径。但是，一个局域超链接文件夹可以对应多个超链接，因为，一个文件的路径可以是多个超链接的地址。（§ 4）

推论 II. 若文件夹 $F(P\cdots A)$ 内可以有过渡文件或普通文本文档，则 $F(P\cdots$

\A) 内可以有局域超链接文件夹。反之亦然。

§ 18. 局域目录文件

定义 37 局域文件夹 (Local Area Web Text Folder)

若文件夹 $F(Wla)$ 内的文件只能是局域文本文档, 则称 $F(Wla)$ 为局域文件夹。局域文件夹的文件夹名无前缀, 后缀为“ Δ ”。

定义 38 普通局域文本文档 (Common Local Area Web Text File)

若局域文本文档 $f(wlc)$ 在局域文件夹内, 则称 $f(wlc)$ 为普通局域文本文档。普通局域文本文档的文件主名无前缀, 无后缀。

定义 39 局域目录文件 (Local Area Web List File)

若文件 $f(lwla)$ 是局域文件夹 $F(Wla)$ 的目录文件, 则称 $f(lwla)$ 为局域目录文件。

假设批量文件夹 $F(P)$ 内有局域超链接文件夹 $F(P\cdots\backslash Hla)$, 与 $F(P\cdots\backslash Hla)$ 对应的 (Mapping) 局域文件夹为 $F(P\cdots\backslash A)$, $F(P\cdots\backslash B)$, $F(P\cdots\backslash C)$, \cdots 。 $F(P\cdots\backslash A)$ 内有普通局域文本文档 $f(P\cdots\backslash A\backslash a1)$, $f(P\cdots\backslash A\backslash a2)$, $f(P\cdots\backslash A\backslash a3)$, \cdots ; $F(P\cdots\backslash B)$ 内有普通局域文本文档 $f(P\cdots\backslash B\backslash b1)$, $f(P\cdots\backslash B\backslash b2)$, $f(P\cdots\backslash B\backslash b3)$, \cdots ; $F(P\cdots\backslash C)$ 内有普通局域文本文档 $f(P\cdots\backslash C\backslash c1)$, $f(P\cdots\backslash C\backslash c2)$, $f(P\cdots\backslash C\backslash c3)$, \cdots ; \cdots 。

根据定义 13、定义 36、定义 37、定义 38 和定义 39 得, $F(P\cdots\backslash A)$, $F(P\cdots\backslash B)$, $F(P\cdots\backslash C)$, \cdots 内的普通局域文本文档的文件主名和 $F(P\cdots\backslash Hla)$ 内的对应的过渡文件的文件主名相同, 即, $f(P\cdots\backslash A\backslash a1, B) = f(P\cdots\backslash Hla\backslash a1h, B)$, $f(P\cdots\backslash A\backslash a2, B) = f(P\cdots\backslash Hla\backslash a2h, B)$, $f(P\cdots\backslash A\backslash a3, B) = f(P\cdots\backslash Hla\backslash a3h, B)$, \cdots ; $f(P\cdots\backslash B\backslash b1, B) = f(P\cdots\backslash Hla\backslash b1h, B)$, $f(P\cdots\backslash B\backslash b2, B) = f(P\cdots\backslash Hla\backslash b2h, B)$, $f(P\cdots\backslash B\backslash b3, B) = f(P\cdots\backslash Hla\backslash b3h, B)$, \cdots ; $f(P\cdots\backslash C\backslash c1, B) = f(P\cdots\backslash Hla\backslash c1h, B)$, $f(P\cdots\backslash C\backslash c2, B) = f(P\cdots\backslash Hla\backslash c2h, B)$, $f(P\cdots\backslash C\backslash c3, B) = f(P\cdots\backslash Hla\backslash c3h, B)$, \cdots ; \cdots 。与 $F(P\cdots\backslash A)$, $F(P\cdots\backslash B)$, $F(P\cdots\backslash C)$, \cdots 对应的局域目录文件分别为 $f(P\cdots\backslash lwla)$, $f(P\cdots\backslash lwlb)$, $f(P\cdots\backslash lwlc)$, \cdots 。 $f(P\cdots\backslash lwla)$, $f(P\cdots\backslash lwlb)$, $f(P\cdots\backslash lwlc)$, \cdots 内的局域超链接分别 $H(P\cdots\backslash lwla.\alpha1)$, $H(P\cdots\backslash lwla.\alpha2)$, $H(P\cdots\backslash lwla.\alpha3)$, \cdots ; $H(P\cdots\backslash lwlb.\beta1)$, $H(P\cdots\backslash lwlb.\beta2)$, $H(P\cdots\backslash lwlb.\beta3)$, \cdots ; $H(P\cdots\backslash lwlc.\gamma1)$, $H(P\cdots\backslash lwlc.\gamma2)$, $H(P\cdots\backslash lwlc.\gamma3)$, \cdots ; \cdots 。

根据 § 9 得, 若要确定局域文件夹 $F(P\cdots\backslash A)$, $F(P\cdots\backslash B)$, $F(P\cdots\backslash C)$, \cdots 对应的局域目录文件 $f(P\cdots\backslash lwla)$, $f(P\cdots\backslash lwlb)$, $f(P\cdots\backslash lwlc)$, \cdots 内的局域超链接, 则至少应确定:

a. 局域目录文件的文件主名: 已知。 $f(P\cdots\backslash lwla, B) = F(P\cdots\backslash A, N^*)$, $f(P\cdots\backslash lwlb, B) = F(P\cdots\backslash B, N^*)$, $f(P\cdots\backslash lwlc, B) = F(P\cdots\backslash C, N^*)$, \cdots , 即, 局域目录文件的文件主名无前缀, 无后缀。

b. 局域目录文件的文件扩展名: 已知。 $f(P\cdots\backslash lwla, Ne) = f(P\cdots\backslash lwlb, Ne) = f(P\cdots\backslash lwlc, Ne) = \cdots = \text{“htm”}$ 。

c. 局域目录文件所在的文件夹的路径: 已知。 $f(P\cdots\backslash lwla, P^*) = F(P\cdots\backslash A, P^*)$, $f(P\cdots\backslash lwlb, P^*) = F(P\cdots\backslash B, P^*)$, $f(P\cdots\backslash lwlc, P^*) = F(P\cdots\backslash C, P^*)$, \cdots 。

d. 局域超链接的显示文本: 已知。 $H(P\cdots\backslash lwla.\alpha1, D) = f(P\cdots\backslash A\backslash a1, B)$, $H(P\cdots\backslash lwla.\alpha2, D) = f(P\cdots\backslash A\backslash a2, B)$, $H(P\cdots\backslash lwla.\alpha3, D) = f(P\cdots\backslash A\backslash a3, B)$, \cdots ;

$H(P \cdots \backslash wlb.\beta_1, D) = f(P \cdots \backslash B \backslash b_1, B)$, $H(P \cdots \backslash wlb.\beta_2, D) = f(P \cdots \backslash B \backslash b_2, B)$,
 $H(P \cdots \backslash wlb.\beta_3, D) = f(P \cdots \backslash B \backslash b_3, B)$, \cdots ; $H(P \cdots \backslash wlc.\gamma_1, D) = f(P \cdots \backslash C \backslash c_1, B)$,
 $H(P \cdots \backslash wlc.\gamma_2, D) = f(P \cdots \backslash C \backslash c_2, B)$, $H(P \cdots \backslash wlc.\gamma_3, D) = f(P \cdots \backslash C \backslash c_3, B)$, \cdots ; \cdots 。

e . 局域超链接的地址：已知。 $H(P \cdots \backslash wla.\alpha_1, P) = f(P \cdots \backslash Hla \backslash a_1h, P)$,
 $H(P \cdots \backslash wla.\alpha_2, P) = f(P \cdots \backslash Hla \backslash a_2h, P)$, $H(P \cdots \backslash wla.\alpha_3, P) = f(P \cdots \backslash Hla \backslash a_3h, P)$, \cdots ; $H(P \cdots \backslash wlb.\beta_1, P) = f(P \cdots \backslash Hla \backslash b_1h, P)$, $H(P \cdots \backslash wlb.\beta_2, P) = f(P \cdots \backslash Hla \backslash b_2h, P)$, $H(P \cdots \backslash wlb.\beta_3, P) = f(P \cdots \backslash Hla \backslash b_3h, P)$, \cdots ; $H(P \cdots \backslash wlc.\gamma_1, P) = f(P \cdots \backslash Hla \backslash c_1h, P)$, $H(P \cdots \backslash wlc.\gamma_2, P) = f(P \cdots \backslash Hla \backslash c_2h, P)$, $H(P \cdots \backslash wlc.\gamma_3, P) = f(P \cdots \backslash Hla \backslash c_3h, P)$, \cdots ; \cdots 。

根据 § 1 得，若要确定 $F(P \cdots \backslash A)$, $F(P \cdots \backslash B)$, $F(P \cdots \backslash C)$, \cdots 内的普通局域文本文档的对应的过渡文件的文件路径，则至少应确定：

- i . 局域超链接文件夹内的过渡文件的文件主名：已知。如上所述。
- ii . 局域超链接文件夹内的过渡文件的文件扩展名：已知。
- iii . 局域超链接文件夹内的过渡文件所在的文件夹的路径：已知。

f . 局域超链接的数量：已知。局域目录文件中的局域超链接的数量分别和相应的局域文件夹内的普通局域文本文档的数量相同，即， $C[f(P \cdots \backslash wla), H] = C[F(P \cdots \backslash A), f]$, $C[f(P \cdots \backslash wlb), H] = C[F(P \cdots \backslash B), f]$, $C[f(P \cdots \backslash wlc), H] = C[F(P \cdots \backslash C), f]$, \cdots 。

推论 I . 根据一个局域文件夹最多可以得到一个局域目录文件。（§ 18- a , § 18- b ）

推论 II . $f(P \cdots \backslash wla)$, $f(P \cdots \backslash wlb)$, $f(P \cdots \backslash wlc)$, \cdots 的文件名 $f(P \cdots \backslash wla, N) = F(P \cdots \backslash A, N^*) + "." + "htm"$, $f(P \cdots \backslash wlb, N) = F(P \cdots \backslash B, N^*) + "." + "htm"$, $f(P \cdots \backslash wlc, N) = F(P \cdots \backslash C, N^*) + "." + "htm"$, \cdots 。（§ 18- a , § 18- b ）

推论 III . $f(P \cdots \backslash wla)$, $f(P \cdots \backslash wlb)$, $f(P \cdots \backslash wlc)$, \cdots 的文件路径 $f(P \cdots \backslash wla, P) = F(P \cdots \backslash A, P^*) + "\" + f(P \cdots \backslash wla, N)$, $f(P \cdots \backslash wlb, P) = F(P \cdots \backslash B, P^*) + "\" + f(P \cdots \backslash wlb, N)$, $f(P \cdots \backslash wlc, P) = F(P \cdots \backslash C, P^*) + "\" + f(P \cdots \backslash wlc, N)$, \cdots 。（§ 18- a , § 18- b , § 18- c ）。

推论 IV . 根据第 7- g - i 条说明得，若 $F(P \cdots \backslash A, P^*)$, $F(P \cdots \backslash B, P^*)$, $F(P \cdots \backslash C, P^*)$, \cdots 内分别有一个过渡文件 $f(P \cdots \backslash wlad)$, $f(P \cdots \backslash wlbld)$, $f(P \cdots \backslash wlcld)$, \cdots , 且 $f(P \cdots \backslash wlad, N) = f(P \cdots \backslash wla, N)$, $f(P \cdots \backslash wlbld, N) = f(P \cdots \backslash wlb, N)$, $f(P \cdots \backslash wlcld, N) = f(P \cdots \backslash wlc, N)$, \cdots , 即， $f(P \cdots \backslash wlad, P) = f(P \cdots \backslash wla, P)$, $f(P \cdots \backslash wlbld, P) = f(P \cdots \backslash wlb, P)$, $f(P \cdots \backslash wlcld, P) = f(P \cdots \backslash wlc, P)$, \cdots , 则在新建 $f(P \cdots \backslash wla)$, $f(P \cdots \backslash wlb)$, $f(P \cdots \backslash wlc)$, \cdots 之前，应删除 $f(P \cdots \backslash wlad)$, $f(P \cdots \backslash wlbld)$, $f(P \cdots \backslash wlcld)$, \cdots 。

推论 V . 在确定 $f(P \cdots \backslash wla)$, $f(P \cdots \backslash wlb)$, $f(P \cdots \backslash wlc)$, \cdots 中的局域超链接 $H(P \cdots \backslash wla.\alpha_1)$, $H(P \cdots \backslash wla.\alpha_2)$, $H(P \cdots \backslash wla.\alpha_3)$, \cdots ; $H(P \cdots \backslash wlb.\beta_1)$, $H(P \cdots \backslash wlb.\beta_2)$, $H(P \cdots \backslash wlb.\beta_3)$, \cdots ; $H(P \cdots \backslash wlc.\gamma_1)$, $H(P \cdots \backslash wlc.\gamma_2)$, $H(P \cdots \backslash wlc.\gamma_3)$, \cdots ; \cdots 的地址后，应分别删除与超链接的地址对应的普通局域文本文档 $f(P \cdots \backslash A \backslash a_1)$, $f(P \cdots \backslash A \backslash a_2)$, $f(P \cdots \backslash A \backslash a_3)$, \cdots ; $f(P \cdots \backslash B \backslash b_1)$, $f(P \cdots \backslash B \backslash b_2)$,

$f(P\cdots\backslash B\backslash b3)$, \cdots ; $f(P\cdots\backslash C\backslash c1)$, $f(P\cdots\backslash C\backslash c2)$, $f(P\cdots\backslash C\backslash c3)$, \cdots ; \cdots 。当确定 $f(P\cdots\backslash lwa)$, $f(P\cdots\backslash lwb)$, $f(P\cdots\backslash lwc)$, \cdots 中的所有超链接的地址后, $F(P\cdots\backslash A)$, $F(P\cdots\backslash B)$, $F(P\cdots\backslash C)$, \cdots 内的所有普通局域文本文档均已被删除, 即, $F(P\cdots\backslash A)$, $F(P\cdots\backslash B)$, $F(P\cdots\backslash C)$, \cdots 也应被删除。因为, 局域文件夹及其中的普通局域文本文档之所以存在, 是为了得到相应的局域目录文件。

定义 40 新建局域目录文件 (Create Local Area Web List File)

按照 § 18 的推论 IV 和推论 V 的要求, 根据批量文件夹 $F(P)$ 内的所有局域文件夹和局域超链接文件夹新建局域目录文件的过程, 简称为新建局域目录文件。

定义 41 临时文件夹 (Temporary Folder)

若文件夹 $F(Te)$ 是网页文件夹或局域文件夹, 则称 $F(Te)$ 为临时文件夹。

因为, 在新建完相应的目录文件后, 网页文件夹或局域文件夹都会被删除。

定义 42 临时目录文件 (Temporary List File)

若文件 $f(lte)$ 是临时文件夹 $F(Te)$ 的目录文件, 则称 $f(lte)$ 为临时目录文件。

定义 43 新建临时目录文件 (Create Temporary List File)

新建网页目录文件或新建局域目录文件的过程, 统称为新建临时目录文件。

推论 VI. 局域文件夹内只有普通局域文本文档, 无其他类型的文件, 也无文件夹。(§ 18-推论 V)

推论 VII. 新建过渡文件必须在新建局域目录文件之后。(参考 § 13-推论 VII)

推论 VIII. 若文件夹 $F(P\cdots\backslash A)$ 内可以有局域文件夹, 则 $F(P\cdots\backslash A)$ 内也可以有过渡文件。反之亦然。(§ 18- c)

推论 IX. 根据 § 17-推论 I 得, 一个局域超链接文件夹可以对应多个局域文件夹, 一个局域文件夹只能对应一个局域超链接文件夹。

即, 局域文件夹的文件夹名的后缀和局域超链接文件夹的文件夹名一一对应。比如, 文件夹名为 " $\Delta.files$ ", " $1\Delta.files$ ", " $2\Delta.files$ ", " $3\Delta.files$ ", \cdots 的局域超链接文件夹对应的局域文件夹的文件夹名的后缀分别为 " Δ ", " $\Delta 1$ ", " $\Delta 2$ ", " $\Delta 3$ ", \cdots 。即, 局域文件夹的文件夹名的后缀的前缀为 " Δ ", 后缀的后缀和与其对应的局域超链接文件夹的不含后缀 " $\Delta.files$ " 的文件夹名相同。即, 局域文件夹的文件夹名的后缀的在默认情况下为 " Δ ", 但实际情况为 " ΔN ". (§ 7)

而且, 局域超链接文件夹的文件夹名互不相同。否则, 文件夹名的后缀相同的局域文件夹将对应多个不同的局域超链接文件夹, 但根据第 8- c 条说明得, 一个超链接的地址只能有一个。

定义 36·修正 I. 同 § 18-推论 IX。

定义 37·修正 同 § 18-推论 IX。

推论 X. 相互对应的局域文件夹和局域超链接文件夹中, 局域文件夹中的普通局域文本文档的数量不超过局域超链接文件夹中的普通文本文档的数量、过渡文件的数量和目录文件夹的数量之和。(§ 17-推论 I)

推论 XI. 局域超链接文件夹内可以有普通文本文档、目录文件夹和超链接文件夹。

- a. 根据 § 8-推论 VIII 得, 局域超链接文件夹内可以有普通文本文档。
- b. 根据 § 9-推论 V 得, 局域超链接文件夹内可以有目录文件夹。

c. 根据 § 16-推论IV得，局域超链接文件夹内可以有普通超链接文件夹。

d. 若文件夹 $F(P \setminus \dots \setminus A)$ 不是临时文件夹，则 $F(P \setminus \dots \setminus A)$ 内也可以有局域超链接文件夹。反之亦然。因此，局域超链接文件夹内可以有局域超链接文件夹。

定义 36 · 修正 II. 同 § 18-推论 XI。

附注 I. 局域文件夹的后缀为什么不和与其对应的局域超链接文件夹的不含后缀“.files”的文件名相同？

若相同，则文件夹名为“ $\Delta.files$ ”的局域超链接文件夹可以对应所有局域文件夹，即，局域文件夹的后缀和局域超链接文件夹的文件夹名不再是一一对应。

附注 II. § 18-e-iii 所谓的已知，是有问题的。即，定义 14 中 $f(a)$ 的文件格式的问题。

根据 § 1 得，若要确定 $f(a)$ ，则至少应确定 $f(a)$ 的文件主名 $f(a, B)$ 、文件扩展名 $f(a, Ne)$ 和所在的文件夹的路径 $f(a, P^*)$ 。但是，只有 $f(a, B)$ 是已知的， $f(a, B) = f(la, B)$ 。

根据 § 6 和 § 7 得，若 $f(a, P^*)$ 和 $f(la, P)$ 或 $f(la, P^*)$ 存在某种对应关系，则根据 $f(la, P)$ 或 $f(la, P^*)$ 可以确定 $f(a, P^*)$ 。根据 § 5-推论 II 得，确定 $f(a, P^*)$ 后，可以确定 $f(a, P^*)$ 内的所有文件和所有文件夹，因此可以确定文件主名和 $f(la, B)$ 相同的那个文件，即 $f(a)$ ，同时也可以确定 $f(a, Ne)$ 。

但是， $f(a)$ 可以是任何文件格式的文件，在确定 $f(P \setminus \dots \setminus lwl a)$ ， $f(P \setminus \dots \setminus lwl b)$ ， $f(P \setminus \dots \setminus lwl c)$ ， \dots 中的局域超链接的地址时，就必须先确定局域超链接文件夹中的所有文件，然后和 $F(P \setminus \dots \setminus A)$ ， $F(P \setminus \dots \setminus B)$ ， $F(P \setminus \dots \setminus C)$ ， \dots 内的普通局域文本文档的文件主名逐一对比。

显然，这样过于繁琐，耗时太多。

所以，定义 14 中直接将 $f(a)$ 默认为过渡文件。（假设 II）

附注 III. 虽然通用文件不能直接在普通超链接文件夹内，但是，可以在普通超链接文件夹内的通用文件夹内，也可以在普通超链接文件夹内的其他文件夹内。显然，这样的处理方式，同样简单、直接、灵活。

附注 IV. 同上，局域超链接文件夹中无网页文本文档。而且，没必要专门为网页文本文档设立专门的局域超链接文件夹。因为，虽然，我们要用到的网页地址和邮箱地址可能会很多，但是，实际上，数量最多的是各种零散的网页，比如新闻、博客之类的网址。这些网址经常都会更新，或删除，或增加，按需而变化。如果把这些网址集合在局域超链接文件夹内，那么，随着时间的推移，对其整理和分类的难度将会越来越大，因此而耗费的时间也会越来越多。

附注 V. 同上，局域超链接文件夹中无局域文本文档。

§ 19. 普通超链接

定义 44 独立网页文本文档（Independent Web Text File）

若网页文本文档 $f(wi)$ 在普通超链接文件夹内，则称 $f(wi)$ 为独立网页文本文档。独立网页文本文档的文件主名无前缀，后缀为“ \diamond ”。

定义 45 独立局域文本文档（Independent Local Area Web Text File）

若局域文本文档 $f(wli)$ 在普通超链接文件夹内，则称 $f(wli)$ 为独立局域文本文档。独立局域文本文档的文件主名无前缀，后缀为“ Δ ”。

根据定义 10 得，普通超链接的地址可以是相对位置固定的超链接，也可以是相对位置不固定的超链接。根据 § 4 的推论 I 和推论 II 得，相对位置固定的超链接的地址可以是一个网页或一个电子邮件的地址，也可以是相对位置不固定的超链接的地址。

假设批量文件夹 $F(P)$ 内有过渡文件 $f(P \cdots \backslash t)$ ， $f(P \cdots \backslash t)$ 有与其对应的普通超链接文件夹 $F(P \cdots \backslash Ht)$ ， $F(P \cdots \backslash Ht)$ 内的文件有：普通文本文档 $f(P \cdots \backslash Ht \backslash a1)$ ， $f(P \cdots \backslash Ht \backslash a2)$ ， $f(P \cdots \backslash Ht \backslash a3)$ ， \cdots ；过渡文件 $f(P \cdots \backslash Ht \backslash b1)$ ， $f(P \cdots \backslash Ht \backslash b2)$ ， $f(P \cdots \backslash Ht \backslash b3)$ ， \cdots ；通用文件 $f(P \cdots \backslash Ht \backslash c1)$ ， $f(P \cdots \backslash Ht \backslash c2)$ ， $f(P \cdots \backslash Ht \backslash c3)$ ， \cdots ；独立网页文本文档 $f(P \cdots \backslash Ht \backslash d1)$ ， $f(P \cdots \backslash Ht \backslash d2)$ ， $f(P \cdots \backslash Ht \backslash d3)$ ， \cdots ；独立局域文本文档 $f(P \cdots \backslash Ht \backslash e1)$ ， $f(P \cdots \backslash Ht \backslash e2)$ ， $f(P \cdots \backslash Ht \backslash e3)$ ， \cdots ；独立局域文本文档 $f(P \cdots \backslash Ht \backslash f1)$ ， $f(P \cdots \backslash Ht \backslash f2)$ ， $f(P \cdots \backslash Ht \backslash f3)$ ， \cdots ；独立局域文本文档 $f(P \cdots \backslash Ht \backslash g1)$ ， $f(P \cdots \backslash Ht \backslash g2)$ ， $f(P \cdots \backslash Ht \backslash g3)$ ， \cdots ； \cdots 。根据 § 8–推论 VII 得， $F(P \cdots \backslash Ht)$ 内的普通文本文档均会被转换为过渡文件，即 $f(P \cdots \backslash Ht \backslash a1t)$ ， $f(P \cdots \backslash Ht \backslash a2t)$ ， $f(P \cdots \backslash Ht \backslash a3t)$ ， \cdots 。 $f(P \cdots \backslash Ht \backslash e1)$ ， $f(P \cdots \backslash Ht \backslash e2)$ ， $f(P \cdots \backslash Ht \backslash e3)$ ， \cdots 对应的文件分别为局域超链接文件夹 $F(P \cdots \backslash Hle)$ 内的过渡文件 $f(P \cdots \backslash Hle \backslash e1h)$ ， $f(P \cdots \backslash Hle \backslash e2h)$ ， $f(P \cdots \backslash Hle \backslash e3h)$ ， \cdots ； $f(P \cdots \backslash Ht \backslash f1)$ ， $f(P \cdots \backslash Ht \backslash f2)$ ， $f(P \cdots \backslash Ht \backslash f3)$ ， \cdots 对应的文件分别为局域超链接文件夹 $F(P \cdots \backslash Hlf)$ 内的过渡文件 $f(P \cdots \backslash Hlf \backslash f1h)$ ， $f(P \cdots \backslash Hlf \backslash f2h)$ ， $f(P \cdots \backslash Hlf \backslash f3h)$ ， \cdots ； $f(P \cdots \backslash Ht \backslash g1)$ ， $f(P \cdots \backslash Ht \backslash g2)$ ， $f(P \cdots \backslash Ht \backslash g3)$ ， \cdots 对应的文件分别为局域超链接文件夹 $F(P \cdots \backslash Hlg)$ 内的过渡文件 $f(P \cdots \backslash Hlg \backslash g1h)$ ， $f(P \cdots \backslash Hlg \backslash g2h)$ ， $f(P \cdots \backslash Hlg \backslash g3h)$ ， \cdots ； \cdots 。 $F(P \cdots \backslash Ht)$ 内的文件在 $f(P \cdots \backslash t)$ 中对应的普通超链接分别为： $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \alpha 1)$ ， $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \alpha 2)$ ， $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \alpha 3)$ ， \cdots ； $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \beta 1)$ ， $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \beta 2)$ ， $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \beta 3)$ ， \cdots ； $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \gamma 1)$ ， $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \gamma 2)$ ， $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \gamma 3)$ ， \cdots ； $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \delta 1)$ ， $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \delta 2)$ ， $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \delta 3)$ ， \cdots ； $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \epsilon 1)$ ， $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \epsilon 2)$ ， $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \epsilon 3)$ ， \cdots ； $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \zeta 1)$ ， $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \zeta 2)$ ， $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \zeta 3)$ ， \cdots ； $H(P \cdots \backslash Ht \backslash v1)$ ， $H(P \cdots \backslash Ht \backslash v2)$ ， $H(P \cdots \backslash Ht \backslash v3)$ ， \cdots ； \cdots 。

根据 § 3 得，若要确定过渡文件 $f(P \cdots \backslash t)$ 内的普通超链接，则至少应确定：

- a. $f(P \cdots \backslash t)$ 的文件主名：已知。 $f(P \cdots \backslash t, B) = F(P \cdots \backslash Ht, N^*)$ 。
- b. $f(P \cdots \backslash t)$ 的文件扩展名：已知。 $f(P \cdots \backslash t, Ne) = \text{“htm”}$ 。
- c. $f(P \cdots \backslash t)$ 所在的文件夹的路径：已知。 $f(P \cdots \backslash t, P^*) = F(P \cdots \backslash Ht, P^*)$ 。
- d. $f(P \cdots \backslash t)$ 内的普通超链接的显示文本：已知。

i. $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \alpha 1, D) = f(P \cdots \backslash Ht \backslash a1t, B)$ ， $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \alpha 2, D) = f(P \cdots \backslash Ht \backslash a2t, B)$ ， $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \alpha 3, D) = f(P \cdots \backslash Ht \backslash a3t, B)$ ， \cdots 。文件超链接的显示文本和对应的文件的文件主名相同。

ii. $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \beta 1, D) = f(P \cdots \backslash Ht \backslash b1, B)$ ， $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \beta 2, D) = f(P \cdots \backslash Ht \backslash b2, B)$ ， $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \beta 3, D) = f(P \cdots \backslash Ht \backslash b3, B)$ ， \cdots 。（同上）

iii. $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \gamma 1, D) = f(P \cdots \backslash Ht \backslash c1, B)$ ， $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \gamma 2, D) = f(P \cdots \backslash Ht \backslash c2, B)$ ， $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \gamma 3, D) = f(P \cdots \backslash Ht \backslash c3, B)$ ， \cdots 。（同上）

iv. $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \delta 1, D) = f(P \cdots \backslash Ht \backslash d1, B^*)$ ， $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \delta 2, D) = f(P \cdots \backslash Ht \backslash d2, B^*)$ ， $H(P \cdots \backslash Ht \backslash \delta 3, D) = f(P \cdots \backslash Ht \backslash d3, B^*)$ ， \cdots 。即，网页超链接的显示

文本和对应的独立网页文本文档的不含后缀的文件主名相同。

v . $H(P \cdots \backslash Ht.\epsilon 1, D) = f(P \cdots \backslash Ht\epsilon 1, B^*)$, $H(P \cdots \backslash Ht.\epsilon 2, D) = f(P \cdots \backslash Ht\epsilon 2, B^*)$, $H(P \cdots \backslash Ht.\epsilon 3, D) = f(P \cdots \backslash Ht\epsilon 3, B^*)$, ...。即, 局域超链接的显示文本和对应的独立局域文本文档的不含后缀的文件主名相同。

vi . $H(P \cdots \backslash Ht.\zeta 1, D) = f(P \cdots \backslash Ht\zeta 1, B^*)$, $H(P \cdots \backslash Ht.\zeta 2, D) = f(P \cdots \backslash Ht\zeta 2, B^*)$, $H(P \cdots \backslash Ht.\zeta 3, D) = f(P \cdots \backslash Ht\zeta 3, B^*)$, ...。(同上)

vii . $H(P \cdots \backslash Ht.v 1, D) = f(P \cdots \backslash Ht\zeta 1, B^*)$, $H(P \cdots \backslash Ht.v 2, D) = f(P \cdots \backslash Ht\zeta 2, B^*)$, $H(P \cdots \backslash Ht.v 3, D) = f(P \cdots \backslash Ht\zeta 3, B^*)$, ...。(同上)

..... (同上)

e . $f(P \cdots \backslash t)$ 内的普通超链接的地址: 已知。

i . $H(P \cdots \backslash Ht.\alpha 1, P) = f(P \cdots \backslash Ht\alpha 1, P)$, $H(P \cdots \backslash Ht.\alpha 2, P) = f(P \cdots \backslash Ht\alpha 2, P)$, $H(P \cdots \backslash Ht.\alpha 3, P) = f(P \cdots \backslash Ht\alpha 3, P)$, ...。(§ 4- a - i)

ii . $H(P \cdots \backslash Ht.\beta 1, P) = f(P \cdots \backslash Ht\beta 1, P)$, $H(P \cdots \backslash Ht.\beta 2, P) = f(P \cdots \backslash Ht\beta 2, P)$, $H(P \cdots \backslash Ht.\beta 3, P) = f(P \cdots \backslash Ht\beta 3, P)$, ...。(§ 4- a - i)

iii . $H(P \cdots \backslash Ht.\gamma 1, P) = f(P \cdots \backslash Ht\gamma 1, P)$, $H(P \cdots \backslash Ht.\gamma 2, P) = f(P \cdots \backslash Ht\gamma 2, P)$, $H(P \cdots \backslash Ht.\gamma 3, P) = f(P \cdots \backslash Ht\gamma 3, P)$, ...。(§ 4- a - i)

iv . $H(P \cdots \backslash Ht.\delta 1, P) = f(P \cdots \backslash Ht\delta 1, T)$, $H(P \cdots \backslash Ht.\delta 2, P) = f(P \cdots \backslash Ht\delta 2, T)$, $H(P \cdots \backslash Ht.\delta 3, P) = f(P \cdots \backslash Ht\delta 3, T)$, ...。(§ 4- a - i , § 4-推论 I)

v . $H(P \cdots \backslash Ht.\epsilon 1, P) = f(P \cdots \backslash Ht\epsilon 1, P)$, $H(P \cdots \backslash Ht.\epsilon 2, P) = f(P \cdots \backslash Ht\epsilon 2, P)$, $H(P \cdots \backslash Ht.\epsilon 3, P) = f(P \cdots \backslash Ht\epsilon 3, P)$, ...。(§ 4- a - ii , § 4-推论 II)

vi . $H(P \cdots \backslash Ht.\zeta 1, P) = f(P \cdots \backslash Ht\zeta 1, P)$, $H(P \cdots \backslash Ht.\zeta 2, P) = f(P \cdots \backslash Ht\zeta 2, P)$, $H(P \cdots \backslash Ht.\zeta 3, P) = f(P \cdots \backslash Ht\zeta 3, P)$, ...。(同上)

vii . $H(P \cdots \backslash Ht.v 1, P) = f(P \cdots \backslash Ht\zeta 1, P)$, $H(P \cdots \backslash Ht.v 2, P) = f(P \cdots \backslash Ht\zeta 2, P)$, $H(P \cdots \backslash Ht.v 3, P) = f(P \cdots \backslash Ht\zeta 3, P)$, ...。(同上)

..... (同上)

f . $f(P \cdots \backslash t)$ 中的普通超链接的数量: 已知。

i . $C[f(P \cdots \backslash t), H.\alpha] = C[F(P \cdots \backslash Ht), f.a]$ 。

ii . $C[f(P \cdots \backslash t), H.\beta] = C[F(P \cdots \backslash Ht), f.b]$ 。

iii . $C[f(P \cdots \backslash t), H.\gamma] = C[F(P \cdots \backslash Ht), f.c]$ 。

iv . $C[f(P \cdots \backslash t), H.\delta] = C[F(P \cdots \backslash Ht), f.d]$ 。

v . $C[f(P \cdots \backslash t), H.\epsilon] = C[F(P \cdots \backslash Ht), f.e]$ 。

vi . $C[f(P \cdots \backslash t), H.\zeta] = C[F(P \cdots \backslash Ht), f.f]$ 。

vii . $C[f(P \cdots \backslash t), H.v] = C[F(P \cdots \backslash Ht), f.g]$ 。

.....

$f(P \cdots \backslash t)$ 中的普通超链接的数量 $C[f(P \cdots \backslash t), H]$ 和 $F(P \cdots \backslash Ht)$ 内的文件的数量 $C[F(P \cdots \backslash Ht), f]$ 相同, 即, $C[f(P \cdots \backslash t), H] = C[F(P \cdots \backslash Ht), f] = C[F(P \cdots \backslash Ht), f.a] + C[F(P \cdots \backslash Ht), f.b] + C[F(P \cdots \backslash Ht), f.c] + C[F(P \cdots \backslash Ht), f.d] + C[F(P \cdots \backslash Ht), f.e] + C[F(P \cdots \backslash Ht), f.f] + C[F(P \cdots \backslash Ht), f.g] + \dots$ 。

推论 I . 若确定 $F(P \cdots \backslash Hc, P)$, 则可确定 $f(P \cdots \backslash t, P)$, $f(P \cdots \backslash t, P) = F(P \cdots$

$\backslash Hc, P^*) + "\backslash" + F(P \backslash \dots \backslash Hc, N^*) + "." + "htm"$ 。(§ 19- a , § 19- b , § 19- c)

推论 II. 在确定 $f(P \backslash \dots \backslash t)$ 中的网页超链接 $H(P \backslash \dots \backslash Ht.\delta_1)$, $H(P \backslash \dots \backslash Ht.\delta_2)$, $H(P \backslash \dots \backslash Ht.\delta_3)$, \dots 的地址后, 应分别删除与这些网页超链接的地址对应的独立网页文本文档 $f(P \backslash \dots \backslash Ht\d1)$, $f(P \backslash \dots \backslash Ht\d2)$, $f(P \backslash \dots \backslash Ht\d3)$, \dots 。因为, 普通超链接文件夹中的独立网页文本文档之所以存在, 是为了得到相应的网页超链接。

推论 III. 一个局域超链接文件夹可以对应多个独立局域文本文档, 一个独立局域文本文档只能对应一个局域超链接文件夹。而且, 独立局域文本文档的文件主名的后缀和局域超链接文件夹的文件夹名是一一对应的。比如, 文件夹名为 " $\Delta.files$ ", " $1\Delta.files$ ", " $2\Delta.files$ ", " $3\Delta.files$ ", \dots 的局域超链接文件夹对应的独立局域文本文档的文件主名的后缀分别为 " Δ ", " $\Delta 1$ ", " $\Delta 2$ ", " $\Delta 3$ ", \dots 。即, 独立局域文本文档的文件主名的后缀的前缀为 " Δ ", 后缀的后缀和与其对应的局域超链接文件夹的不含后缀 " $\Delta.files$ " 的文件夹名相同。即, 独立局域文本文档的文件主名的后缀的在默认情况下为 " Δ ", 但实际情况为 " ΔN "。(参考 § 18-推论 IX)

定义 45 · 修正 I. 同 § 19-推论 III。

推论 IV. 在确定 $f(P \backslash \dots \backslash t)$ 中的局域超链接 $H(P \backslash \dots \backslash Ht.\varepsilon_1)$, $H(P \backslash \dots \backslash Ht.\varepsilon_2)$, $H(P \backslash \dots \backslash Ht.\varepsilon_3)$, \dots ; $H(P \backslash \dots \backslash Ht.\zeta_1)$, $H(P \backslash \dots \backslash Ht.\zeta_2)$, $H(P \backslash \dots \backslash Ht.\zeta_3)$, \dots ; $H(P \backslash \dots \backslash Ht.v_1)$, $H(P \backslash \dots \backslash Ht.v_2)$, $H(P \backslash \dots \backslash Ht.v_3)$, \dots ; \dots 的地址后, 应分别删除与这些局域超链接的地址对应的独立局域文本文档 $f(P \backslash \dots \backslash Ht\backslash e_1)$, $f(P \backslash \dots \backslash Ht\backslash e_2)$, $f(P \backslash \dots \backslash Ht\backslash e_3)$, \dots ; $f(P \backslash \dots \backslash Ht\backslash f_1)$, $f(P \backslash \dots \backslash Ht\backslash f_2)$, $f(P \backslash \dots \backslash Ht\backslash f_3)$, \dots ; $f(P \backslash \dots \backslash Ht\backslash g_1)$, $f(P \backslash \dots \backslash Ht\backslash g_2)$, $f(P \backslash \dots \backslash Ht\backslash g_3)$, \dots ; \dots 。因为, 普通超链接文件夹中的独立局域文本文档之所以存在, 是为了得到相应的局域超链接。

定义 46 创建普通超链接 (Create Common Hyperlink)

按照 § 19 的推论 II 和推论 IV 的要求, 根据批量文件夹 $F(P)$ 内的所有普通超链接文件夹创建普通超链接的过程, 简称为创建普通超链接。

定义 47 临时文本文档 (Temporary Text File)

若文本文档 $f(te)$ 是网页文本文档或局域文本文档, 则称 $f(te)$ 为临时文本文档。因为, 在创建完相应的超链接后, 网页文本文档或局域文本文档都会被删除。(§ 13-推论 V, § 18-推论 V, § 19-推论 II, § 19-推论 IV)

推论 V. 普通超链接文件夹内可以有目录文件夹和超链接文件夹, 不能有普通网页文本文档或普通局域文本文档。

a. 根据 § 8-推论 V 得, 普通超链接文件夹内可以有目录文件夹。

b. 根据 § 16-推论 IV 得, 普通超链接文件夹内可以有普通超链接文件夹。

c. 若文件夹 $F(P \backslash \dots \backslash A)$ 不是临时文件夹, 则 $F(P \backslash \dots \backslash A)$ 内可以有普通超链接文件夹和局域超链接文件夹。反之亦然。因此, 普通超链接文件夹内可以有局域超链接文件夹。

定义 16 · 修正 新建过渡文件时, 必须忽略独立网页文本文档和独立局域文本文档。根据定义 44 和定义 45 得, 独立网页文本文档和独立局域文本文档的文件主名均有后缀, 因此, 根据 § 6 得, 这样做是可行的。

推论 VI. 创建普通超链接必须在新建目录文件之后。(§ 19-推论 V)

推论 VII. $f(P\setminus\cdots\setminus t)$ 中的普通超链接的显示文本均由人为操作而完成。而且，每个显示文本在 $f(P\setminus\cdots\setminus t)$ 中出现的位置和数量不限。

推论 VIII. 创建普通超链接后，可以根据自己的喜好设置过渡文件中的普通超链接的显示文本的字体格式和段落格式，以满足自己的个性化的需求。

附注 I. 普通超链接文件夹内不应该有独立局域文本文档。

根据 § 18 和定义 16·修正得，与局域超链接相关的处理，是相当麻烦的。而且，根据 § 18-附注 III~V 得，这样的麻烦是可以避免的。因此，独立局域文本文档是没有必要存在的。

而独立网页文本文档则不同，可以有选择，操作也相对简便。

定义 45·修正 II. 同 § 19-附注 I。

附注 II. 技术的实现是为了解决最为实际的问题，而不是为了技术而技术。

§ 20. 无效超链接

根据 § 19 得，在普通超链接文件夹中的所有文件都和超链接有关。但是，实际上，并不是所有文件均需如此，特别是通用文件，比如某些 PDF 文件、影音文件、压缩文件和高清图片。这些文件不仅占用空间，而且，并不常用，并不需要被链接在一起。但是，若不被链接，也应该适当地补充与这些通用文件相关的解释说明，使其可以被搜索或查阅。也就是说，虽然这些通用文件没有被链接，但是，搜索相关的文件主名，可以确认这些通用文件是否存在；查阅相关解释说明，可以判断这些通用文件所包含的主要信息。

定义 48 无效超链接 (Null Hyperlink)

若普通超链接 $H(n)$ 无地址，且 $H(n)$ 的显示文本为通用文件 $f(a)$ 的加了前缀“※”的文件主名，然后，在 $f(a)$ 的文件主名中加后缀“※”，则称 $H(n)$ 为 $f(a)$ 的无效超链接。

附注 通用文件未被链接时， $H(n)$ 的显示文本出现的位置和数量同样是无限制的。

§ 21. 文件夹内的文件

根据 § 8-推论 VIII、§ 10-推论 V、§ 11-推论 V、§ 12-推论 V、§ 13-推论 VI、§ 18-推论 VI、§ 19-推论 V 和相关定义得：

a. 普通文件夹内可以有普通文本文档和过渡文件，不能有普通网页文本文档、独立网页文本文档、普通局域文本文档、独立局域文本文档或通用文件。

b. 过渡文件夹内可以有普通文本文档和过渡文件，不能有普通网页文本文档、独立网页文本文档、普通局域文本文档、独立局域文本文档或通用文件。

c. 通用文件夹内可以有普通文本文档、过渡文件和通用文件，不能有普通网页文本文档、独立网页文本文档、普通局域文本文档或独立局域文本文档。

d. 网页文件夹内只能有普通网页文本文档，不能有普通文本文档、过渡文件、独立网页文本文档、普通局域文本文档、独立局域文本文档或通用文件。

e. 局域文件夹内只能有普通局域文本文档，不能有普通文本文档、过渡文件、独立网页文本文档、普通网页文本文档、独立局域文本文档或通用文件。

f. 普通超链接文件夹内可以有普通文本文档、过渡文件、通用文件、独立网页文本文档和独立局域文本文档，不能有普通网页文本文档或普通局域文

本文档。

g. 局域超链接文件夹内可以有普通文本文档和过渡文件，不能有普通网页文本文档、独立网页文本文档、普通局域文本文档、独立局域文本文档或通用文件。

§ 22. 文件夹内的文件夹

根据 § 8-推论VIII、§ 9-推论V、§ 10-推论V、§ 11-推论V、§ 12-推论V、§ 13-推论VI、§ 18-推论VI、§ 19-推论V和相关定义得：

a. 普通文件夹内可以有任何文件夹，即，普通超链接文件夹、局域超链接文件夹、普通文件夹、过渡文件夹、网页文件夹、局域文件夹和通用文件夹。

b. 过渡文件夹内可以有任何文件夹，即，普通超链接文件夹、局域超链接文件夹、普通文件夹、过渡文件夹、网页文件夹、局域文件夹和通用文件夹。

c. 通用文件夹内可以有任何文件夹，即，普通超链接文件夹、局域超链接文件夹、普通文件夹、过渡文件夹、网页文件夹、局域文件夹和通用文件夹。

d. 网页文件夹内无任何文件夹。

e. 局域文件夹内无任何文件夹。

f. 普通超链接文件夹内可以有任何文件夹，即，普通超链接文件夹、局域超链接文件夹、普通文件夹、过渡文件夹、网页文件夹、局域文件夹和通用文件夹。

g. 局域超链接文件夹内可以有任何文件夹，即，普通超链接文件夹、局域超链接文件夹、普通文件夹、过渡文件夹、网页文件夹、局域文件夹和通用文件夹。

附注 局域文件夹可以在与其对应的局域超链接文件夹内。

§ 23. 文件夹的合并

根据 § 21- a 和 § 21- b 得，普通文件夹和过渡文件夹的效果相同。

根据 § 22- a 和 § 22- b 得，普通文件夹和过渡文件夹的效果相同。

也就是说，普通文件夹和过渡文件夹的效果是相同的，而且，二者之中，有一个可以被另一个取代，即，要么普通文件夹被取代，要么过渡文件夹被取代。

虽然普通文件夹被取代是合理的，但是，相比之下，过渡文件夹被取代更为合理。因为，根据定义 20 和定义 23 得，普通文件夹无后缀，过渡文件夹有后缀，即，在实际操作中，对过渡文件夹的整理要比对普通文件夹的整理更为繁琐，耗费的时间更多。因此，过渡文件夹应该被取代。

定义 23 · 修正 II. 过渡文件夹和普通文件夹的效果相同，并且，应该用普通文件夹替代过渡文件夹。

根据 § 21- a 和 § 21- c 得，在普通文件夹内可以有的文件在过渡文件夹内都可以有，在普通文件夹内不可以有的文件在过渡文件夹内也可以有。

根据 § 22- a 和 § 22- c 得，在普通文件夹内和通用文件夹内可以有的文件夹和不可以有的文件夹相同。

也就是说，可以用通用文件夹替代普通文件夹。但是，根据定义 20 和定义 26 得，普通文件夹无后缀，通用文件夹有后缀，即，在实际操作中，对通用文

文件夹的整理要比对普通文件夹的整理更为繁琐，耗费的时间更多。因此，若普通文件夹内可以有通用文件，则普通文件夹和通用文件夹的效果相同，并且，应该用普通文件夹替代通用文件夹。

同理，根据 § 21- b 和 § 21- c，以及 § 22- b 和 § 22- c 得，若过渡文件夹内可以有通用文件，则过渡文件夹和通用文件夹的效果相同，并且，可以用过渡文件夹替代通用文件夹，也可以用通用文件夹替代过渡文件夹。根据定义 23 · 修正 II 得，应该用普通文件夹替代通用文件夹。

定义 26 · 修正 II. 若普通文件夹内可以有通用文件，则普通文件夹和通用文件夹的效果相同，并且，应该用普通文件夹替代通用文件夹。

附注 I. 虽然，通用文件夹被取代了，但是，一般来说，根据文件夹名大致可以推测出其中的文件类型。若语义比较模糊，则文件主名宜以相应的字符结尾，如“图片.P”“照片.P”“通用.G”，其中“P”和“G”分别为“Picture”（或“Photos”）和“General”的缩写。这样的标记，并没有严格的规定，完全根据自我来定义。

附注 II. 普通文件夹和过渡文件夹要么合并，要么不合并。

若合并，则如上所述。若不合并，则有矛盾。

假设①：普通文件夹 $F(C)$ 内有通用文件夹 $F(C \setminus G)$ 。

假设②：通用文件夹 $F(G)$ 内有普通文件夹 $F(G \setminus C)$ 。

根据假设①得，新建通用目录文件应该在新建普通目录文件之前；根据假设②得，新建普通目录文件应该在新建通用目录之前。根据 § 22- a 和 § 22- c 得，假设①和假设②都是成立的，但是，根据假设得到的结论是矛盾的。

为化解矛盾，有两种解决方案：

a. 规定通用文件夹内不能有过渡文件，即，通用文件夹内也不能有普通文本文档、普通文件夹、过渡文件夹、通用文件夹、网页文件夹、局域文件夹和普通超链接文件夹。

b. 合并普通文件夹和通用文件夹。

方案 a 是合理的，但是，在实际操作中，并不合理，因为，有些过渡文件中的信息量太大，很有必要补充文字说明，或者，与其他过渡文件作对比分析。而且，文件夹多了一个种类，在对文件整理及分类的时候就更容易犯错，并且浪费更多的时间。在对信息批量处理的时候，也要浪费时间。因此，相比而言，方案 b 更为合理、简单、灵活。

同理可得，普通文件夹和过渡文件夹也应该合并，否则就有同样的矛盾。

§ 24. 文件和文件夹的排列顺序

文件和文件夹均可根据名称、大小、类型、修改日期等多种方式来排列顺序，一般情况下，是根据名称来排序，而且是按照递增的顺序。

文件的文件主名和文件夹的文件夹名均由字符串组成，因此，对文件和文件夹排序，实际上是对字符串排序。

字符串中可以有数字、字母、字、标点符号和特殊符号等字符。

一般情况下，若按照递增的顺序排列，则从前到后的顺序为：特殊符号，标点符号，数字，字母，字。

所以，如果在文件的文件主名或文件夹的文件夹名中加入某些特殊符号，

可使文件或文件夹排在靠前的位置。

因此，为改变文件或文件夹的排列顺序，在普通文本文档的文件主名、普通网页文本文档的文件主名、过渡文件的文件主名、通用文件的文件主名、普通文件夹的文件夹名、网页文件夹的不含后缀“◇”的文件夹名和局域文件夹的不含后缀“△N”的文件夹名中的任意位置均可加一个或多个“■”。但是：

a. 普通超链接文件夹的不含后缀“■.files”的文件夹名中是否有“■”，必须和与该普通超链接文件夹对应的普通文本文档（或过渡文件）的文件主名保持一致；（§ 16， § 19- a）

b. 局域超链接文件夹的不含后缀“△.files”的文件夹名中可以加“■”，但完全没有必要；

c. 普通超链接文件夹和局域超链接文件夹内的文件的文件主名和文件夹的文件夹名中均不加“■”。因此，普通超链接文件夹内的独立网页文本文档的文件主名中无“■”（§ 19- d -iv），局域文件夹内的普通局域文本文档的文件主名中也无“■”（§ 18- d）。

推论 I. 普通目录文件和普通网页目录文件中的“■”都应该被删除，因为，“■”之所以存在，是为了改变文件或文件夹的排列顺序，而不是显示在目录文件中。

推论 II. 目录文件中超链接的显示文本为文件或文件夹的不含后缀或“■”的文件主名。（§ 10- d， § 13- d， § 18- d， § 24-推论 I）

附注 I. 删除“■”，是否与目录文件中超链接显示文本的规定有所矛盾？否，因为，删除“■”是在确定显示文本之后。

附注 II. 一开始的时候，我用的手机是 Nokia C3-01，操作系统为 Symbian S40 第 6 版平台系统，手机内存容量为 30MB，网页浏览器默认为 XHTML，支持 Unicode 编码格式。该手机只支持网页文件，不支持 CHM 文件。而且，可能是因为内存不足，有很多文件主名的第一个字是某些笔画较多的全角字符的网页文件会打不开，有时候手机会自动关机重启，甚至不重启。但是，若第一个字是字母或数字等半角字符或某些简单的全角字符，则可以顺利地打开。

由于任何一个文件都有可能会打不开，因此，要么一一验证，要么每个文件的文件主名都加一个前缀。显然，后者更为简单、直接、有效，因为，可以在新建过渡文件或新建目录文件时，由程序来完成。那么，这个字符要么是字母或数字等半角字符，要么是一些简单的全角字符。若为字母或数字，则在和某些文件主名的文件在一起时很有可能会显得比较混乱。因此，不如用一些特殊符号，比如“■”，既简单醒目，又方便排序。

到 2014 年 4 月 5 日，换 iPhone 后，就不存在上述问题了。在 App Store 中，只要花很少的钱，就可以买到运行稳定、操作简单、功能单一、整洁美观、没有广告的软件。但是，为作纪念，依然保留了“■”的排序功能。

§ 25. 文件主名和文件夹名

根据第 7- g - i 条说明得，所有文件的路径互不相同。因此，根据 § 21、§ 22 和 § 23 得：在同一个文件夹（普通超链接文件夹或局域超链接文件夹或普通文件夹）内的普通文本文档的文件主名、过渡文件的文件主名、通用文件（局

域超链接文件夹内无通用文件)的文件主名、独立网页文本文档(只有普通超链接文件夹内有独立网页文本文档)的不含后缀“◇”的文件主名、普通文件夹的文件夹名、网页文件夹的不含后缀“◇”的文件夹名和局域文件夹的不含后缀“△N”的文件夹名均不含“■”时互不相同。在同一个网页文件夹内的普通网页文本文档的不含“■”的文件主名互不相同。

§ 26. 信息处理的顺序

根据之前的分析得,对信息的批量处理主要分为三类:新建过渡文件,新建目录文件,创建普通超链接。新建目录文件可分为两类:新建普通目录文件,新建临时目录文件。新建临时目录文件可分为两类:新建网页目录文件,新建局域目录文件。

根据 § 10-推论VI、§ 10-推论VIII、§ 11-推论VI、§ 11-推论VIII、§ 12-推论VI、§ 12-推论VIII、§ 13-推论VII、§ 18-推论VII、§ 19-推论VI和 § 23 得,对信息的批量处理的顺序为:

- a. 新建临时目录文件。
 - i. 新建网页目录文件;
 - ii. 新建局域目录文件。
- b. 新建过渡文件。
- c. 新建普通目录文件。
- d. 创建普通超链接。
 - i. 创建网页超链接;
 - ii. 创建文件超链接。

推论 I. 在对信息的批量处理开始之前,必须确定批量文件夹内的所有信息均有备份。(§ 8-推论 V, § 13-推论 V, § 18-推论 V, § 19-推论 II, § 19-推论 V)

推论 II. 在对信息的批量处理结束之后,所有文件要么是过渡文件,要么是通用文件,没有文本文档。(§ 8-推论 V, § 13-推论 V, § 18-推论 V, § 19-推论 II, § 19-推论 V)

附注 I. 新建局域目录文件在新建过渡文件和新建普通目录文件之前。

根据 § 18-推论 XI 得,若局域超链接文件夹内有普通文本文档、普通文件夹、或临时文件夹时,局域超链接的地址对应的过渡文件或目录文件尚未新建,那么,新建局域目录文件的顺序是否应该放在后面?

不必,因为,若在后,则在新建过渡文件之后,根据 § 8-推论 VII 得,所有普通局域文本文档均会被转换成过渡文件。这是完全没有必要的。

而且,局域超链接文件夹中的文件均为过渡文件(§ 18-附注 II),局域目录文件中的局域超链接的地址可以直接设置为局域超链接文件夹中的过渡文件的文件路径。

由于局域文件夹中的普通局域文本文档的文件主名和文件的数量均由人为决定,所以,可能会与 § 18-推论 XII 不符,或者,局域超链接文件夹的内容还不够完善,因此,在确定局域超链接的地址时,应该加两个判断:局域超链接文件夹中的不含文件扩展名的文件是否存在,不含后缀的文件夹是否存在。

附注 II. 根据 § 7 得，§ 26-a-i 和 § 26-a-ii 的顺序任意。但是，根据 § 26-附注 I 得，§ 26-a-i 在前给人的感觉会好一些。

§ 27. 终极文件夹

如 § 9 所述，需要一个总目录文件。若要确定总目录文件，则应先确定与其对应的总目录文件夹。

定义 49 终极文件夹 (Ultimate Folder)

若除文件夹 $F(P \cup U)$ 外，在 $F(P \cup U)$ 内可以找到批量文件夹 $F(P)$ 内的所有文件和所有文件夹，则称 $F(P \cup U)$ 为终极文件夹。

终极文件夹要么是超链接文件夹，要么不是。

若终极文件夹是超链接文件夹，则要么是普通超链接文件夹，要么是局域超链接文件夹。

若终极文件夹是普通超链接文件夹 $F(P \setminus Hc)$ ，则在 $F(P)$ 内会有一个与 $F(P \setminus Hc)$ 对应的过渡文件 $f(P \setminus thc)$ ，即，与定义 49 矛盾。

若终极文件夹是局域超链接文件夹 $F(P \setminus Hla)$ ，则显然不符合要求。

因此，终极文件夹要么是普通文件夹，要么是网页文件夹，要么是局域文件夹。但根据 § 22-d 和 § 22-e 得，网页文件夹和局域文件夹均不符合要求。

所以，终极文件夹为普通文件夹。

定义 50 终极目录文件 (Ultimate List File)

若文件 $f(P \cup u)$ 是终极文件夹 $F(P \cup U)$ 的目录文件，则称 $f(P \cup u)$ 为终极目录文件。

根据定义 49 得，根据 $f(P \cup u)$ 可以找到 $F(P)$ 内的所有文件和所有文件夹。

推论 I. 终极文件夹可以在任意文件夹内。(定义 15)

推论 II. 终极文件夹是批量文件夹内文件夹级数最浅的文件夹。(定义 49)

附注 如果说，这将是一个持续千年的帝国，那么，这是一种夸张的说法吗？这是一个很好的问题，我没有回答。

§ 28. 文件整理及分类

规范中不够简洁形象之处，详见附图，即“文件整理及分类.pdf”。

附注 I. 如 § 8-推论 IX 和 § 9-推论 VI 所述，我们可以根据自己的喜好设置过渡文件的字体格式和段落格式，以满足自己的个性化的需求。

为方便阅读，可以在文件主名和文件夹名中加入特殊符号，也可以在普通文本文档和过渡文件中加入特殊符号。在文件主名和文件夹名中的特殊符号只有一类，即目录特殊符号。目录特殊符号共两个，分别为：“.”，“@”。在普通文本文档和过渡文件中的特殊符号共分为两类：专用特殊符号和通用特殊符号。专用特殊符号用于表示主要信息，共七个，分别为：“■”，“.”，“@”，“◎”，“△”，“□”，“ε”。通用特殊符号用于辅助表达或用于表示次要信息，共八个，分别为：“→”，“♠”，“♀”，“※”，“◇”，“☆”，“*”，“∴”。

附注 II. 对特殊符号的选择，属于个人行为，完全可以用其他符号或方式代替。

附注 III. 对信息的分类和管理，才是真正令人头疼的事情，因为，时间永远都是不够用的。所以，信息可以无限制的繁杂，但是，其中的逻辑必须保持

足够的简单。

§ 29. 可持续性分析

我们 1.5 公斤的脑子里，能装得下多少东西呢？

假设路人甲的寿命为 120 岁，从 10 岁开始把文本信息记录在文本文档中，直到去世为止。路人甲把文本信息记录在文本文档中的方式主要有两种，一是直接把文本信息输入并保存在文本文档中，二是把复制好的文本信息粘贴并保存在文本文档中。假设路人甲每分钟可以输入 500 字，每分钟可以阅读 1000 字，每个字为 2 个字节。假设路人甲阅读过的所有文本信息都可以被选择和复制，并且都会被粘贴到文本文档中，其中选择、复制、粘贴或保存所需的时间不计。

如果路人甲每天阅读 8 小时，输入 8 小时，那么，路人甲在一生中保存在文本文档中的文本信息的总字数为：

$$(120 - 10) \times 365 \times (8 \times 60 \times 500 + 8 \times 60 \times 1000) = 28908000000 \approx 300 \text{ 亿}$$

这些文本文档所占据的空间为：

$$30000000000 \times 2 \div 1024 \div 1024 \div 1024 \approx 55.88 \text{GB} \approx 60 \text{GB}$$

一个人在一生中所能了解到的文本信息，如果可以像路人甲这样的话，大概就是极限了吧。

但是，只有文本信息，完全是不可能的事情；只有了解过的信息，也是不可能的事情。实际的情况，远远要比这种单纯的假设复杂得多。

随着时间的推移，对信息的批量处理虽然在速度和精确上仍然占有一定的优势，但是，当文件的数量越来越多时，批量处理所需的时间就会越来越长，发生错误的风险也会越来越大。这种落后的方式明显无法适应时代的发展，注定要被淘汰。

第三章 信息搜索

第 7 条 除此之外，还应可以显示图片、PDF 等文件。

第 8 条 对信息的搜索主要是指借助工具搜索，因为借助工具搜索在速度和精确两方面都有非常明显的优势。例如：

- a. 搜索一些系统比较完善的，分类比较精细的信息；
 - b. 搜索一些平时用的较少的信息，对于这些信息，逐个搜索相对比较耗时，且不一定可以根据习惯来搜索；
 - c. 搜索一些包含内容较多的信息，若不借助工具，不管用那种方法均比较耗时；
 - d. 有些信息逐个搜索或按习惯搜索都很方便，但借助工具搜索更为方便。
- 除此之外，用于搜索信息的工具还应支持选择和复制图片等文件。

第 9 条 同上。

第 10 条 同上。

第 11 条 不借助工具搜索的情况也较为普遍，比如查看日记、账单和阅读文章等，根据习惯来查阅比逐个搜索或借助工具搜索均更为直接。而且，在某些特殊情况下，比如当记忆模糊，无法确定关键字时，无法在当前位置搜索，无法在任意位置搜索，也无法根据习惯搜索，最可靠的方式是从第一个或最后一个开始逐个搜索。在这些情况下，对信息分类的作用最为明显，充分说明之前对

信息的整理及分类而所做的一切努力都是值得的。

为使其作用得以充分体现，必须要有技术上的支持，所以，这条最为关键，这是衡量一个信息搜索工具是否合格的最重要标准。

第四章 信息整理

第 12 条 一般情况下，文件夹内的文件均为文本文档。根据本规范第二章条文解释之可持续性分析得，该文件夹为普通文件夹，该普通文件夹内的文本文档为普通文本文档。普通文本文档的文件主名无前缀，无后缀。普通文件夹内除了可以有普通文本文档外，还可以有过渡文件、通用文件、普通超链接文件夹、局域超链接文件夹、普通文件夹、网页文件夹或局域文件夹。普通文件夹的文件夹名无前缀，无后缀。普通文件夹内的情况，至少可有以下几种：

- I. 只有普通文本文档；
- II. 只有普通文件夹，而且，普通文件夹内只有普通文本文档；
- III. 只有普通文本文档和普通文件夹，而且，普通文件夹内只有普通文本文档；
- IV. 只有通用文件；
- V. 只有普通文件夹，而且，普通文件夹内只有通用文件；
- VI. 只有通用文件和普通文件夹，而且，普通文件夹内只有通用文件；
- VII. 只有网页文件夹；
- VIII. 只有局域文件夹；
- IX. 有普通文本文档、通用文件、普通超链接文件夹、局域超链接文件夹、普通文件夹、网页文件夹和局域文件夹，但情况比较简单。
- X. 有普通文本文档、通用文件、普通超链接文件夹、局域超链接文件夹、普通文件夹、网页文件夹和局域文件夹，但情况比较复杂。
- XI. 普通文件夹为终极文件夹。

第 13 条 一般情况下，文本文档与其他文件无对应关系。根据本规范第二章条文解释之可持续性分析得，该文本文档为普通文本文档，而且是在普通文件夹内，即，无与其相对应的超链接文件夹，也不在超链接文件夹内。

普通文本文档内的文本信息的内容不限，至少可有以下几种情况：

- I. 无特殊符号；
- II. 有特殊符号；
- III. 个人信息汇总。

第 14 条 根据本规范第二章条文解释之可持续性分析得，该文本文档为普通网页文本文档，而且是在网页文件夹内。普通网页文本文档的内容只有一行，其内容为一个网页的地址，文件主名无前缀，无后缀。网页文件夹内无其他文件或文件夹，文件夹名无前缀，后缀为“◇”。

第 15 条 简而言之，一个文本文档可与多个文件或文件夹保持对应关系。根据本规范第二章条文解释之可持续性分析得，其具体内容是指，一个普通文件夹或普通超链接文件夹内的一个普通文本文档（或过渡文件）可与该普通文件夹或普通超链接文件夹内的与该普通文本文档（或过渡文件）对应的一个普通超链接文件夹内的多个文件或文件夹保持对应关系。即，普通超链接文件夹内可

以有普通文本文档、独立网页文本文档、过渡文件、通用文件、普通超链接文件夹、局域超链接文件夹、普通文件夹、网页文件夹或局域文件夹，文件夹名无前缀，后缀为“■.files”。普通超链接文件夹内的情况，至少可有以下几种：

I. 该普通超链接文件夹内无普通超链接文件夹，该普通超链接文件夹内的其他文件夹内也无普通超链接文件夹。即，简单的情况。

II. 该普通超链接文件夹内有普通超链接文件夹，该普通超链接文件夹内的其他文件夹内也有普通超链接文件夹。即，复杂的情况。

第 16 条 简而言之，一个文本文档可与多个文本文档内的文本信息保持对应关系。根据本规范第二章条文解释之可持续性分析得，其具体内容是指，一个普通文本文档（或过渡文件）可以和与其对应的普通超链接文件夹内的多个独立网页文本文档保持对应关系。独立网页文本文档的内容只有一行，其内容为一个网页的地址，文件主名无前缀，后缀为“◇”。

第 17 条 其具体内容是指，一个局域超链接文件夹内的普通文本文档、过渡文件或目录文件夹可以和多个与该局域超链接文件夹对应的局域文件夹内的普通局域文本文档保持对应关系。根据本规范第二章条文解释之可持续性分析得：

a. 普通局域文本文档中无任何内容，文件主名无前缀，无后缀。

b. 局域超链接文件夹内可以有普通文本文档、过渡文件、普通超链接文件夹、局域超链接文件夹、普通文件夹、网页文件夹或局域文件夹，文件夹名无前缀，后缀为“△.files”。

c. 局域文件夹内无其他文件或文件夹。文件夹名为“△.files”，“1△.files”，“2△.files”，“3△.files”，…的局域超链接文件夹对应的局域文件夹的文件夹名的后缀分别为“△”，“△1”，“△2”，“△3”，…。即，局域文件夹的文件夹名的后缀的前缀为“△”，后缀的后缀和与其对应的局域超链接文件夹的不含后缀“△.files”的文件夹名相同。即，局域文件夹的文件夹名的后缀的在默认情况下为“△”，但实际情况为“△N”。

d. 局域超链接文件夹的文件夹名互不相同。

第 18 条 不含有效文本信息的文件，具体是指没有可以被选择、复制、查找和替换的文本信息的文件，比如图片、某些 PDF、音频文件、视频文件等，这样的文件无法另存为文本文档，或者另存为文本文档后显示为无意义的字符或空白。根据本规范第二章条文解释之可持续性分析得，这样的文件为通用文件，通用文件可以在普通文件夹或普通超链接文件夹内。

附：操作细节及验收标准

- 【12T01】根据本规范第 12 条之条文解释（I），第 1 种类型的普通文件夹。详见 F(附件\测试文件\12 普通文件夹\12T01)。
- 【12T01A】根据本规范第 12 条之条文解释（II），第 1 种类型的第 1 种不同情况的普通文件夹。详见 F(附件\测试文件\12 普通文件夹\12T01A)。
- 【12T01B】根据本规范第 12 条之条文解释（III），第 1 种类型的第 2 种不同情况的普通文件夹。详见 F(附件\测试文件\12 普通文件夹\12T01B)。
- 【12T02】根据本规范第 12 条之条文解释（IV），第 2 种类型的普通文件夹。详见 F(附件\测试文件\12 普通文件夹\12T02)。
- 【12T02A】根据本规范第 12 条之条文解释（V），第 2 种类型的第 1 种不同情况的普通文件夹。详见 F(附件\测试文件\12 普通文件夹\12T02A)。
- 【12T02B】根据本规范第 12 条之条文解释（VI），第 2 种类型的第 2 种不同情况的普通文件夹。详见 F(附件\测试文件\12 普通文件夹\12T02B)。
- 【12T03】根据本规范第 12 条之条文解释（VII），第 3 种类型的普通文件夹。详见 F(附件\测试文件\12 普通文件夹\12T03)。
- 【12T04】根据本规范第 12 条之条文解释（VIII），第 4 种类型的普通文件夹。详见 F(附件\测试文件\12 普通文件夹\12T04)。
- 【12T05】根据本规范第 12 条之条文解释（IX），第 5 种类型的普通文件夹。详见 F(附件\测试文件\12 普通文件夹\12T05)。
- 【12T05A】根据本规范第 12 条之条文解释（X），第 5 种类型的第 1 种不同情况的普通文件夹。详见 F(附件\测试文件\12 普通文件夹\12T05A)。
- 【12T05B】根据本规范第 12 条之条文解释（XI），第 5 种类型的第 2 种不同情况的普通文件夹，即，终极文件夹。详见 F(附件\测试文件)。
- 【13T01】根据本规范第 13 条之条文解释（I），第 1 种类型的普通文本文档。详见 F(附件\测试文件\13 文本文档\13T01)内的文本文档。
- 【13T01A】根据本规范第 13 条之条文解释（II），第 1 种类型的第 1 种不同情况的普通文本文档。详见 F(附件\测试文件\13 文本文档\13T01A)内的文本文档。
- 【13T01B】根据本规范第 13 条之条文解释（III），第 1 种类型的第 2 种不同情况的普通文本文档。详见 F(附件\测试文件\13 文本文档\13T01B)内的文本文档。
- 【14T01】根据本规范第 14 条之条文解释，第 1 种类型的网页文件夹。详见 F(附件\测试文件\14 网页文件夹\14T01)内的文件夹。
- 【15T01】根据本规范第 15 条之条文解释（I），第 1 种类型的超链接文件夹及与其对应的普通文本文档。详见 F(附件\测试文件\15 普通超链接文件夹\15T01)内的文件和文件夹。
- 【15T01A】根据本规范第 15 条之条文解释（II），第 1 种类型的第 1 种不同情况的超链接文件夹及与其对应的普通文本文档。详见 F(附件\测试文件\15 普通超链接文件夹\15T01A)内的文件和文件夹。
- 【16T01】同 15T01。
- 【16T01A】同 15T01A。

【17T01】根据本规范第 17 条之条文解释，局域超链接文件夹。详见 F(附件\测试文件\17 局域超链接文件夹和局域文件夹\17T01) 内的文件夹。

【17T02】根据本规范第 17 条之条文解释，局域文件夹。详见 F(附件\测试文件\17 局域超链接文件夹和局域文件夹\17T02) 内的文件夹。

【17T02A】局域文件夹的应用举例。详见 F(附件\测试文件\17 局域超链接文件夹和局域文件夹\17T02A) 内的文件夹。

【18T01】同 12T02。

【18T01A】同 12T02A。

【18T01B】同 12T02B。

附注 测试文件中的一些分类标准，并非自己的实际需要，也不是对别人的要求，而是提供了一种参考，仅供参考之用。

备忘录 [1] 技术

1. 用于搜索信息的工具是否也应该参与对信息的批量处理。若是，则：
 - a. 终极文件的文件格式；
 - b. 对信息的批量处理分别要达到怎样的程度。
2. 除网页文件外，PDF、Word、Excel、PPT (PPS)、MHT、DWG 等文件中的文本信息能否也在终极文件中支持全文检索。
3. 终极文件应该怎样与云技术相结合。
4. 信息共享的原则及方式。
 - 附注 I. 《序》不够严肃，不够简洁。
 - 附注 II. 《序》中所述可以让别人去做的事情，最好还是等人工智能普及以后让机器去做。因为，机器总是会屈从于你的意志。

备忘录 [2] 进度

怎样才能让所有信息都在我的掌控之中呢？

从我提出类似的问题开始，到现在已经有将近十五年的时间了。十五年前，是 2001 年，我虚岁十三，周岁未满十二，初中一年级……

但是，这样的问题，为什么可以持续这么长的时间呢？

其中，最大的困难就是，我不知道自己想要得到的结果是什么。

现在，这样的困难依然是存在的。我常常因此而惶恐和焦虑，我不知道要怎样做才能让自己感到满意。

我希望时光可以倒流，我希望有人可以站出来，我希望有人可以对那个少年说：放弃吧，放弃吧。但是，时光没有倒流，这个人没有出现，现实，总是要自己去面对。本该用来努力奋斗的美好青春，已经所剩无几，我再也犯不起同样的错误。我已经消耗了太多的时间和精力，想象力也日渐衰退。

因此，对于这个问题的回答，或许将会被无限制的推迟。因为，这对于我个人而言，既没有绝对的必要，也不是绝对的可行。

附注 2013 年初，大四下学期，到深圳实习。在此期间，确立了基本的框架，并完成了大部分的内容。

这一切都是突然发生的，没有任何计划，不抱任何希望。而且，非常矛盾的是，虽然没有任何技术储备，但是，所有能想得到的问题，好像都是可以解决的。就这样，既不相信自己，也不怀疑自己，一个精密的系统不知不觉地就形成了，简洁、严谨、稳定、高效。

2014 年，第一次使用智能手机。随后逐渐完善了各项功能。

2015 年，优化程序，制定原则，发布《Invincible》初稿的第一个版本。

2016 年，细节调整。

Cut The Gordian Knot

公元前 334 年，亚历山大远征波斯，路过宙斯神庙。庙内有辆牛车，车上有个绳结，传言，谁能解开这个绳结，谁就能统治亚细亚，但是，几百年来，无人能解。最后，亚历山大拔出利剑，把绳结劈成两半。

【版本记录】

1. 《Invincible》初稿第 1 版 20150420
 - a. 书名为《初稿》。
2. 《Invincible》初稿第 2 版 20160420
 - a. 书名暂时简称为《Invincible》。
 - b. 修改条文及条文解释，修改操作细节及验收标准。
 - c. 增加封面、备忘录和版本记录。封面中黑色方块状的四边形设计于 2012 年 6 月 8 日。

【版权声明】 本书（包括本书的所有附件）归本人所有，未经本人书面许可，任何组织或个人不得以任何理由或方式复制或抄袭本书之部分或全部内容，也不得将本书用于任何商业用途。

下载地址 <http://pan.baidu.com/s/1dEsiN65>
淘宝店铺 <https://shop148022380.taobao.com>
电子邮箱 0420i.com@gmail.com
新浪微博 <http://weibo.com/iKnot>