与计算机打交道,字符编码问题是永远需要面对的,我决定花点时间把各种字符集、编码搞清楚。

如果你是一个生活在2003年的程序员,却不了解字符、字符集、编码和Unicode这些基础知识。那你可要小心了,要是被我抓到你,我会让你在潜水艇里剥六个月洋葱来惩罚你。

这个邪恶的恐吓是 Joel Spolsky 在十几年前发出的。不幸的是,现在仍有许多程序员不能完全理解Unicode,以及Unicode,UTF-8, UTF-16之间的区别,包括我自己,写完这篇文章,我也感慨编码这件事没有那么简单,但是希望先明确一些概念、捞一些重点。

在说明URL编码之前,先回顾编码和字符集的相关基础知识,再引出为什么URL中需要做编码,以及如何编码的。

一、编码和解码

众所周知,**程序中的所有信息都是以二进制的形式存储在计算机的底层**,也就是说我们在代码中定义的一个 char 字符或者一个 int 整数都会被转换成二进制码储存起来,这个过程可以被称为编码,而将计算机底层的二进制码转换成屏幕上有意义的字符(如 hello world),这个过程就称为解码。

想要解码, 自然需要知道规则。

二、字符集

在计算机中字符的编解码就涉及到字符集(Character Set)这个概念,他就相当于能够将一个字符与一个整数——对应的一个映射表,常见的字符集有 ASCII、Unicode 等。

有了这个字符集,我们就可以知道编码和解码的规则。

三、ASCII编码

历史中的很长一段时间里,计算机仅仅应用在欧洲的一些发达国家,因此在他们的程序中只存在他们所理解的拉丁字母(如a、b、c、d等)和阿拉伯数字,他们在编码解码时也只需要考虑这一种情况,就是如何将这些字符转换成计算机所能理解的二进制数,此时 ASCII 字符集应运而生,他们在编码时只需要对照着 ASCII 字符集,每当在程序中遇到字符 a 时,就会相应的找到其中 a 对应的 ASCII 值 97 然后以二进制形式存起来即可。

ASCII 字符集支持 128 种字符,仅使用 7 个 bit 位,也就是一个字节的后 7 位就可以将它们全部表示出来,而最前面的一位统一规定为 0 即可(如 0110 0001 表示 a),对应表如下:

ASCII值	控制字符	ASCII 值	控制字符	ASCII值	控制字符	ASCII 值	控制字符
0	NUT	32	(space)	64	@	96	
1	SOH	33	1	65	A	97	a
2	STX	34	"	66	В	98	Ъ
3	ETX	35	#	67	С	99	c
4	EOT	36	\$	68	D	100	d
5	ENQ	37	%	69	E	101	e
6	ACK	38	&	70	F	102	f
7	BEL	39	,	71	G	103	g
-8	BS	40	(72	н	104	h
9	HT	41)	73	I	105	i
10	LF	42	*	74	J	106	j
11	VT	43	+	75	K	107	k
12	FF	44	,	76	L	108	1
13	CR	45	=	77	M	109	m
14	S0	46		78	N	110	n
15	SI	47	7	79	0	111	0
16	DLE	48	0	80	P	112	P
17	DCI	49	1	81	Q	113	q
18	DC2	50	2	82	R	114	r
19	DC3	51	3	83	Х	115	S
20	DC4	52	4	84	T	116	t
21	NAK	53	5	85	υ	117	u
22	SYN	54	6	86	γ	118	v
23	TB	55	7	87	W	119	w
24	CAN	56	8	88	х	120	×
25	EM	57	9	89	Y	121	у
26	SVB	58		90	Z	122	z
27	ESC	59	:	91	[123	{
28	FS	60	<	92	1	124	L
29	GS	61	=	93]	125	}
30	RS	62	>	94		126	~
31	US	63	?	95	_	127	DEL

因此ASCII 字符集包含的范围很小,仅包括了控制字符(回车键、退格、换行键等)和可显示字符(英文大小写字符、阿拉伯数字和西文符号)。

后来,为了能够表示更多的欧洲国家的常用字符如法语中带符号的字符 é,又制定了 ASCII 额外扩展的版本 EASCII,这里就可以使用一个完整子节的 8 个 bit 位表示共 256 个字符,其中就又包括了一些衍生的拉丁字母。

显然, 在ASCII 编码中, 一个字母只需要占用一个字节。

四、GB2312字符集

ASCII 字符集支持范围太小了,不能满足需求**,我们国家也为此做了扩展,最具代表性的就是国内的 GB 类的汉字编码模式,这种模式规定: ASCII 值小于 127 的字符的意义与原来 ASCII 集中的字符相同,但当两个 ASCII 值大于 127 的字符连在一起时,就表示一个简体中文的汉字**,前面的一个字节(高字节)从 0xA1 拓展到 0xF7,后面一个字节(低字节)从 0xA1 到 0xFE,这样就可以组合出了大约 7000 多个简体汉字了。

为了在解码时操作的统一, GB 类编码表中还也加入了数学符号、罗马希腊的字母、 日文的假名等, 连在 ASCII 里本来就有的数字、标点、字母都统一重新表示为了两 个字节长的编码, 这就是我们常说的"全角"字符, 而原来在 127 号以下的那些就 叫"半角"字符了, 这种编码规则就是后来的 GB2312。

因此我们可以知道,在GB2312字符集中,一个汉字要占两个字节。

五、GBK编码的由来

不过中国的汉字又实在是太多了,**人们很快就发现 GB2312 字符集只能够显示那点 汉字明显不够**(如中国前总理朱镕基的"镕"字并不在 GB2312 字符集中),于是 专家们又继续把 GB2312 没有用到的码位使用到其他没有被收录的汉字中。

后来还是不够用,**于是干脆规定只要第一个字节是大于 127 就固定表示这是一个汉字的开始**,不管后面跟的是不是扩展字符集里的内容。结果扩展之后的编码方案被称为 GBK 标准,**GBK 包括了 GB2312 的所有内容**,同时又增加了近 20000 个新的汉字(包括繁体字)和符号。

显然, GBK是咱们国家基于GB2312字符集的扩展, 一个汉字仍然占用两个字节。

六、GBK的新问题

当时的各个国家都像中国这样制定出了一套自己的编码标准,之后当我们需要使用计算机与国际接轨时,问题出现了!国家与国家之间谁也不懂谁的编码,130 在法语编码中代表了 é,在希伯来语编码中却代表了字母 Gimel,在俄语编码中又会代表另一个符号。但是所有这些编码方式中,0-127 表示的符号依然都是一样的,因为他们都兼容 ASCII 码,这一点,如今也是一样。

自然而然地、就需要有一个世界能统一使用的字符集才行。

七、Unicode字符集

正如上面所说,世界上各国都有不同的编码方式,同一个二进制数字可以被解码成不同的符号。因此,要想打开一个文本文件,就必须知道它的编码方式,否则用错误的编码方式解读,就会出现乱码。

为了解决这个问题,**最终的集大成者 Unicode 字符集出现了**,它将世界上所有的符号都纳入其中,目前,Unicode 字符集中已经收录超过 13 万个字符(第十万个字符在2005年获采纳)。值得关注的是,Unicode 依然兼容 ASCII,即 0~127 意义依然不变。

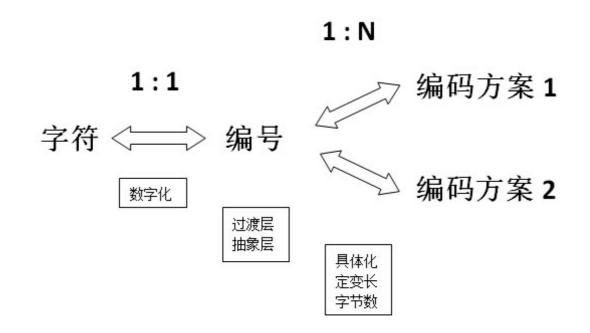
ASCII 码中有个编号,比如 a 对应的 ASCII 值 97。同样地,Unicode 字符集中也有唯一表示某个字符的标识,叫做**码点**(Code Point),如码点 U+0061,这里的 61 就是 97 的十六进制表示,它就表示 Unicode 字符集中的字符 'a'。

码点的表示的形式为 U+[XX]XXXX, X 代表一个十六制数字, 一般可以有 4-6 位, 不足 4 位前补 0 补足 4 位, 超过则按是几位就是几位, 具体范围是 U+0000~U+10FFFF, **大概是 111 万**。按 Unicode 官方的说法, 码点范围就这样了, 以后也不扩充了, 一百多万足够用了, 目前也只定义了 11 万多个字符左右。

码点从0开始,为每个符号指定一个编号,这叫做"码点"(code point)。比如,码点 0 的符号就是 null(表示所有二进制位都是 0)。

U+0000 = null

整个编码过程中码点就作为了一个中间的过渡层,可用下面这张图来表示:



从这张图可以看出,整个解码可分为两个过程。首先,**将程序中的字符根据字符集中** 的编号数字化为某个特定的数值,然后根据编号以特定的方式存储到计算机中。

显然,这时候我们就可以发现编号并不是最终存储在计算机中的结果。按照之前的理解,编码即把一个字符编码为一个二进制数字存储起来,然而这种表述并不准确,真正的编码不止这么简单,这其中还涉及了每个数字用几个字节表示,是用定长还是变长表示等具体细节。

举个例子,字符 a 的码点为 U+0061 (十进制为 97),那么这个 U+0061 该如何存储,单纯的表示 U+0061 可以直接使用 7 位的二进制数 110 0001 表示,但在 GB 类的编码模式中就需要以两个字节存储即 0000 0000 0110 0001 (空位用 0 填充)。

八、字符集不等于编码

Unicode 字符集衍生出来的编码方案有三种,分别是 UTF-32、UTF-16 和 UTF-8, 这使他与之前的编码模式不同,因为 ASCII、GBK 等类编码模式的字符集和编码方式都是一一对应的,而 Unicode 的编码实现却有三种,这就是我们需要区分字符集与编码的原因之一,因为此时 Unicode 并不特指 UTF-8 或者 UTF-32。

九、UTF-8是如何编码和解码的

下面,我们来看下面这张示意图,探究各种编码模式下,码点是如何具体转换成各种编码的:

	Н	æ	你	&	字符层面
码点 (十进制)	U+0048 (72)	U+00E6 (230)	U+4F60 (20320)	U+1D11E (119070)	抽象编码层面
UTF-8 UTF-16 UTF-32	48 00 48 00 00 00 48	C3 A6 00 E6 00 00 00 E6		F0 9D 84 9E D8 34 DD 1E 00 01 D1 1E	具体编码层面

这其中又涉及到编码过程中定长与变长两种实现方式,这里的 UTF-32 就属于定长编码,即永远用 4 字节存储码点,而 UTF-8 、 UTF-16 就属于变长存储, UTF-8 根据不同的情况使用 1-4 字节,而 UTF-16 使用 2 或 4 字节来存储码点。

由于UTF-32是定长,固定4个字节一组,这样解码的时候会很简单,不过最大缺点是占用空间太大,因为不管都大的码点都需要四个字节来存储,非常的占空间。

UTF-8 属于变长的编码方式,它可以由 1,2,3,4 四种字节组合,必然需要有个规则来确定到底是哪种长度才能正确解码,它使用的是高位保留的方式来区别不同变长,具体方式如下:

Unicode 码点范围(十六进 制)	UTF-8 编码方式(二进制)	字节数
0000 0000 ~ 0000 007F	0xxxxxx	一个字 节
0000 0080 ~ 0000 07FF	110xxxxx 10xxxxxx	二个字节
0000 0800 ~ 0000 FFFF	1110xxxx 10xxxxxx 10xxxxxx	三个字节
0001 0000 ~ 0010 FFFF	11110xxx 10xxxxxx 10xxxxxx 10xxxxxx	四个字节

在 UTF-8 编码方式下,编码字符时就简单了,我们可以先拿到某个汉字的码点,然后根据码点判断所在的范围,确认需要几个字节的编码形式来存储。下面以汉字"汉"为例,具体说明如何进行 UTF-8 编码和解码。

"汉"的 Unicode 码点是 0x6c49 (110 1100 0100 1001), 通过上面的对照表可以发现, 0x0000 6c49 位于第三行的范围, 那么得出其格式为 1110xxxx 10xxxxxxx 10xxxxxx。接着,从"汉"的二进制数最后一位开始,从后向前依次填充对应格式中的 x,多出的 x 用 0 补上。这样,就得到了"汉"的 UTF-8 编码为11100110 10110001 10001001,转换成十六进制就是 0xE6 0xB7 0x89。

解码 UTF-8 编码也很简单了,如果一个字节的第一位是 0,则这个字节单独就是一个字符;如果第一位是1,则连续有多少个 1,就表示当前字符占用多少个字节。

关于 UTF-16 , 它使用的是一种变长为 2 或 4 字节编码模式。它的编码和方式也略有不同, 利用了代理的思想达到跟 UTF-8 中高位保留的目的, 实际上我到现在也没有接触过这个 UTF-16 和 UTF-32 , 因此不加以深入研究了。

总而言之,在 Unicode 字符集中,就是根据码点和选择的编码方案可以方便地进行编码和解码。

十、URL编码

复习了一波字符集、编码、解码的问题,是因为我在看URL编码和解码,想到了上面的一些概念、索性就一次性都搞定。

在HTTP中,如果某个信息需要编码,说明它不适合直接传输,原因多种多样,如 Size过大,包含隐私数据,对于Url来说,之所以要进行编码,可能是因为Url中有 些字符会引起歧义。

一般来说, URL只能使用英文字母、阿拉伯数字和某些标点符号,不能使用其他文字和符号。比如,世界上有英文字母的网址 http://www.abc.com ,但是没有希腊字母的网址 http://www.aβγ.com 。这是因为网络标准 RFC 1738 做了硬性规定:

"...Only alphanumerics [0-9a-zA-Z], the special characters "\$-_.+!*'()," [not including the quotes - ed], and reserved characters used for their reserved purposes may be used unencoded within a URL."

"只有字母和数字[0-9a-zA-Z]、一些特殊符号"\$-_.+!*'(),"[不包括双引号]、以及某些保留字,才可以不经过编码直接用于URL。"

我们也知道,Http协议中参数的传输是 key=value 这种键值对形式的,如果要传多个参数就需要用 & 符号对键值对进行分割。

如 ?name1=value1&name2=value2 , 这样在服务端在收到这种字符串的时候, 会用 & 分割出每一个参数, 然后再 = 来分割出参数值。我们说下实际解析过程。上述字符串在计算机中用ASCII码表示为:

我们对比 ASCII 编码可以知道, = 是61, 对应16进制就是3D, & 是38, 对应16进制是26, 当代码一个字节一个字节吃的时候, 吃到3D这字节后, 服务端就知道前面吃的字节表示一个key, 再向后吃, 如果遇到26, 说明从刚才吃的3D到26字节之间的是上一个key的value, 以此类推就可以解析出客户端传过来的参数。

明白了逻辑后,问题就来了,如果我的参数值中就包含=或&这种特殊字符的时候该怎么办?

比如说 name1=value1 ,其中 value1 的值是 va&lu=e1 字符串,那么实际在 传输过程中就会变成这样 name1=va&lu=e1 。我们的本意是就只有一个键值对,但是服务端会解析成两个键值对,这样就产生了歧义。

这个就属于上面说的不适合直接传输的一个情形,可以通过URL编码来解决。

Url编码通常也被称为百分号编码。为什么这么叫呢?我们来看下它如何编码的,就清楚了。

对于 ASCII 字符,比如 a , 对应编号是61, 那么URL编码之后的结果是 %61 , 假设我们在地址栏上输入的是 http://g.cn/search?q=abc , 那么等同于在 google 中搜索 abc 了。那么上面的问题, name1=va&lu=e1 就会被编码为 name1=va%26lu%3D 。我们应该知道为什么叫他为百分号编码了。

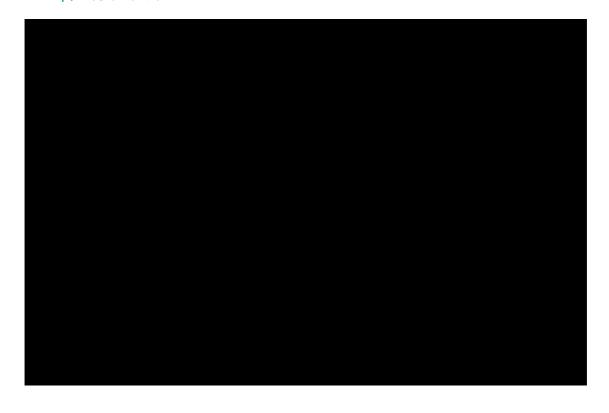
并且经过学习,我们知道 ASCII 字符是不支持中文的。我们先在浏览器上输入中文看看是什么情况,比如我在谷歌浏览器上输入:

看了下请求头:



"春"和"节"的utf-8编码分别是 E6 98 A5 和 E8 8A 82 , 因此, %E6%98%A5%E8%8A%82 就是按照顺序, 在每个字节前加上%而得到的。可以看出来, 这里使用utf-8编码。

再试下 ? 这种带参数的访问形式, 拿 http://www.oursnail.cn:8080/fossi-shop/ 再来测试下:



可以看到, **在我的 win10 的谷歌浏览器上实验**, **对于中文默认使用的是 UTF-8 编码**。对于 Unicode 字符, RFC 文档建议使用 utf-8 对其进行编码得到相应的字节,然后对每个字节执行百分号编码。如"中文"使用 UTF-8 字符集得到的字节为0xE4 0xB8 0xAD 0xE6 0x96 0x87 ,经过Url编码之后得到%E4%B8%AD%E6%96%87。

好了,关于URL编码就说到这里。