

## 2.7 为什么 0.1 + 0.2 不等于 0.3 ?

我们来思考几个问题：

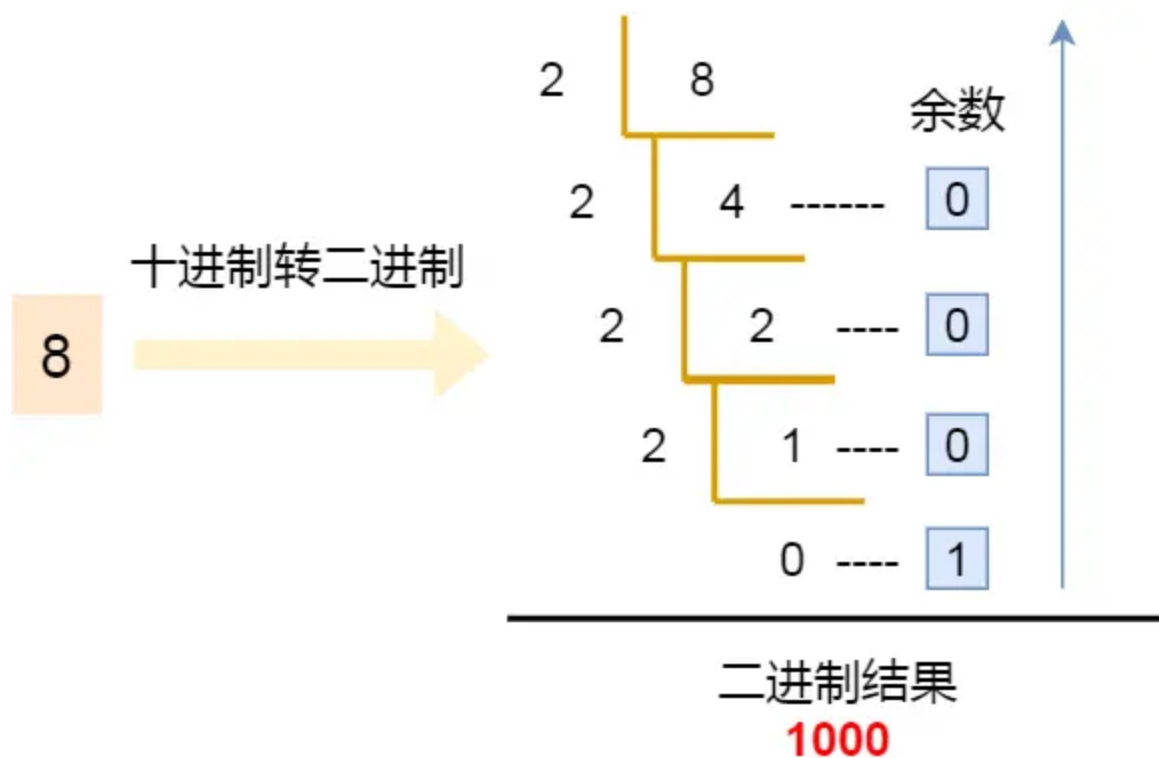
- 为什么负数要用补码表示？
- 十进制小数怎么转成二进制？
- 计算机是怎么存小数的？
- $0.1 + 0.2 == 0.3$  吗？
- ...

别看这些问题都看似简单，但是其实还是有点东西的这些问题。

### 为什么负数要用补码表示？

十进制转换二进制的方法相信大家都能生巧了，如果你说你还不知道，我觉得你还是太谦虚，可能你只是忘记了，即使你真的忘记了，不怕，贴心的小林在和你一起回忆一下。

十进制数转二进制采用的是**除 2 取余法**，比如数字 8 转二进制的过程如下图：



目录



侧边栏



夜间



技术群



资料



支持我



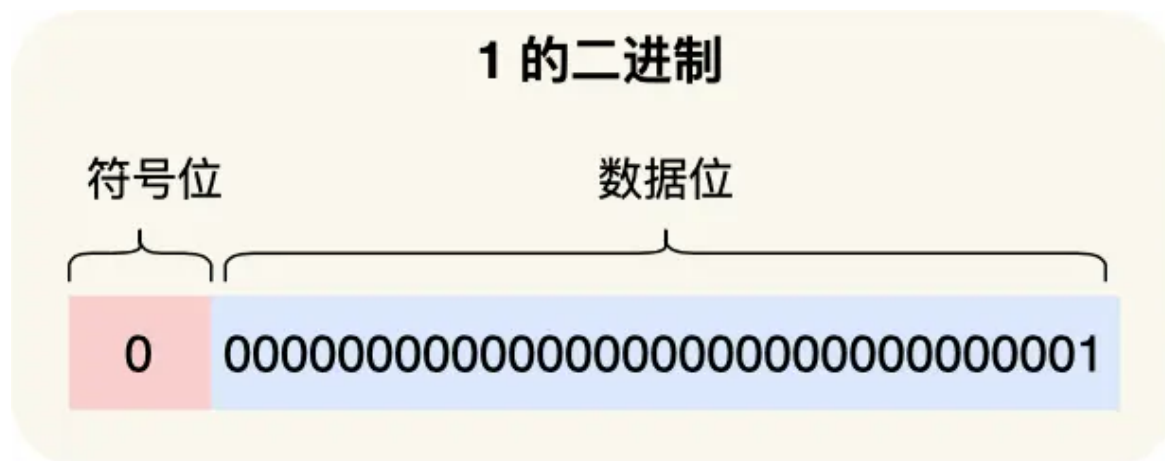
上一篇



下一篇

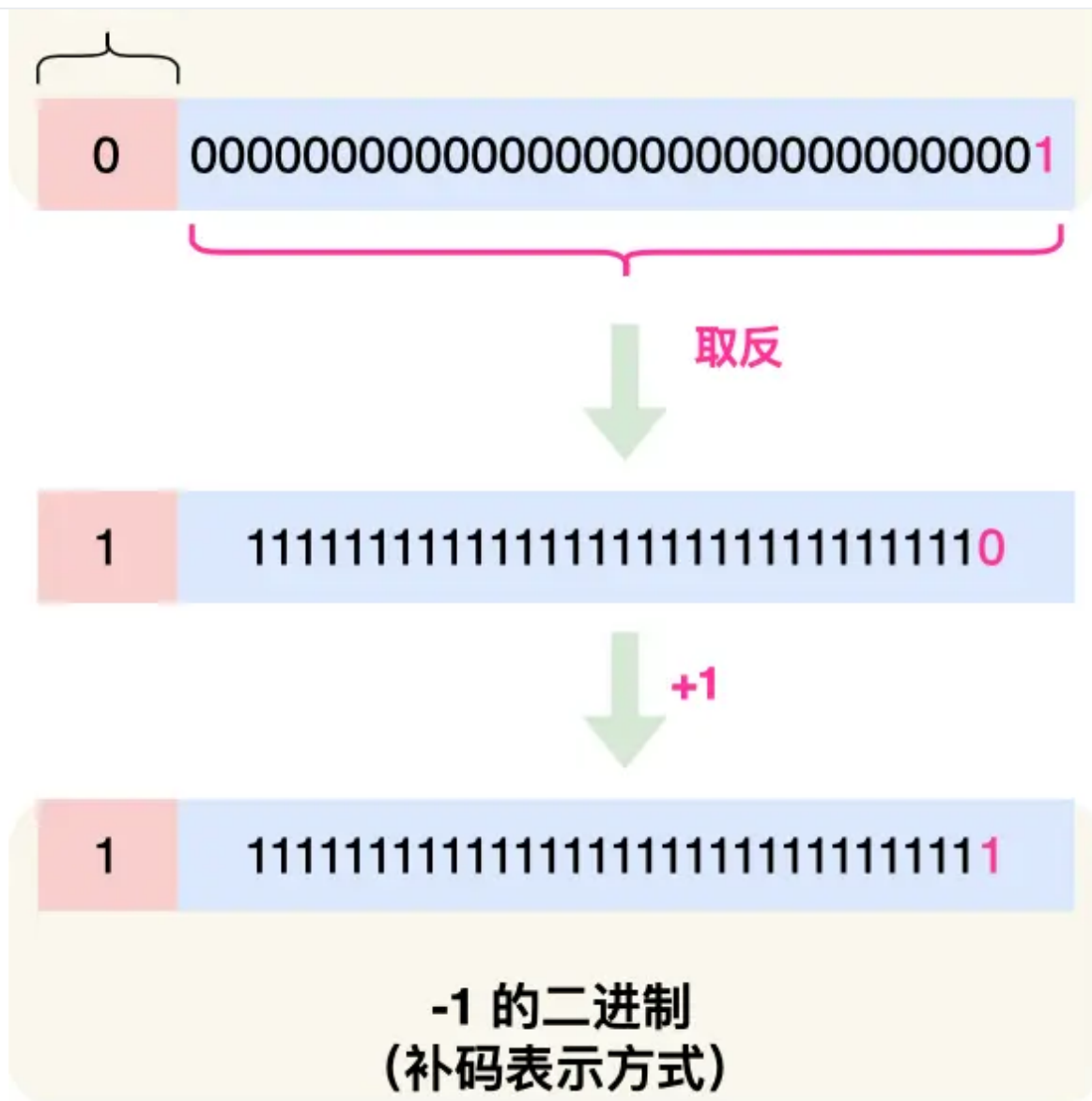
我们以 `int` 类型的数字作为例子，`int` 类型是 32 位的，其中**最高位**是作为「**符号标志位**」，正数的符号位是 0，负数的符号位是 1，**剩余的 31 位则表示二进制数据**。

那么，对于 int 类型的数字 1 的二进制数表示如下：



而负数就比较特殊了点，负数在计算机中是以「补码」表示的，**所谓的补码就是把正数的二进制全部取反再加 1**，比如 -1 的二进制是把数字 1 的二进制取反后再加 1，如下图：



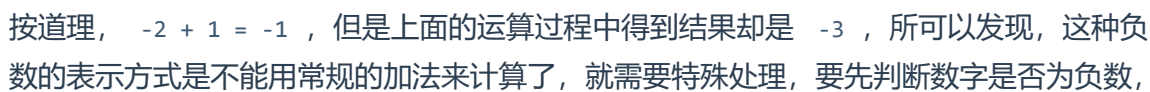
[首页](#) [图解网络](#) [图解系统](#) [图解 MySQL](#) [图解 Redis](#) [学习路线](#) [网站动态](#) [Github](#)

不知道你有没有想过，为什么计算机要用补码的方式来表示负数？在回答这个问题前，我们假设不用补码的方式来表示负数，而只是把最高位的符号标志位变为 1 表示负数，如下图过程：

[目录](#)[侧边栏](#)[夜间](#)[技术群](#)[资料](#)[支持我](#)[上一篇](#)[下一篇](#)



如果采用这种方式来表示负数的二进制的话，试想一下  $-2 + 1$  的运算过程，如下图：



如果负数不是使用补码的方式表示，则在做基本对加减法运算的时候，**还需要多一步操作来判断是否为负数，如果为负数，还得把加法反转成减法，或者把减法反转成加法**，这就非常不好了，毕竟加减法运算在计算机里是很常使用的，所以为了性能考虑，应该要尽量简化这个运算过程。

**而用了补码的表示方式，对于负数的加减法操作，实际上是和正数加减法操作一样的。**你可以看到下图，用补码表示的负数在运算  $-2 + 1$  过程的时候，其结果是正确的：



目录



侧边栏



夜间



技术群



资料



支持我



上一篇



下一篇

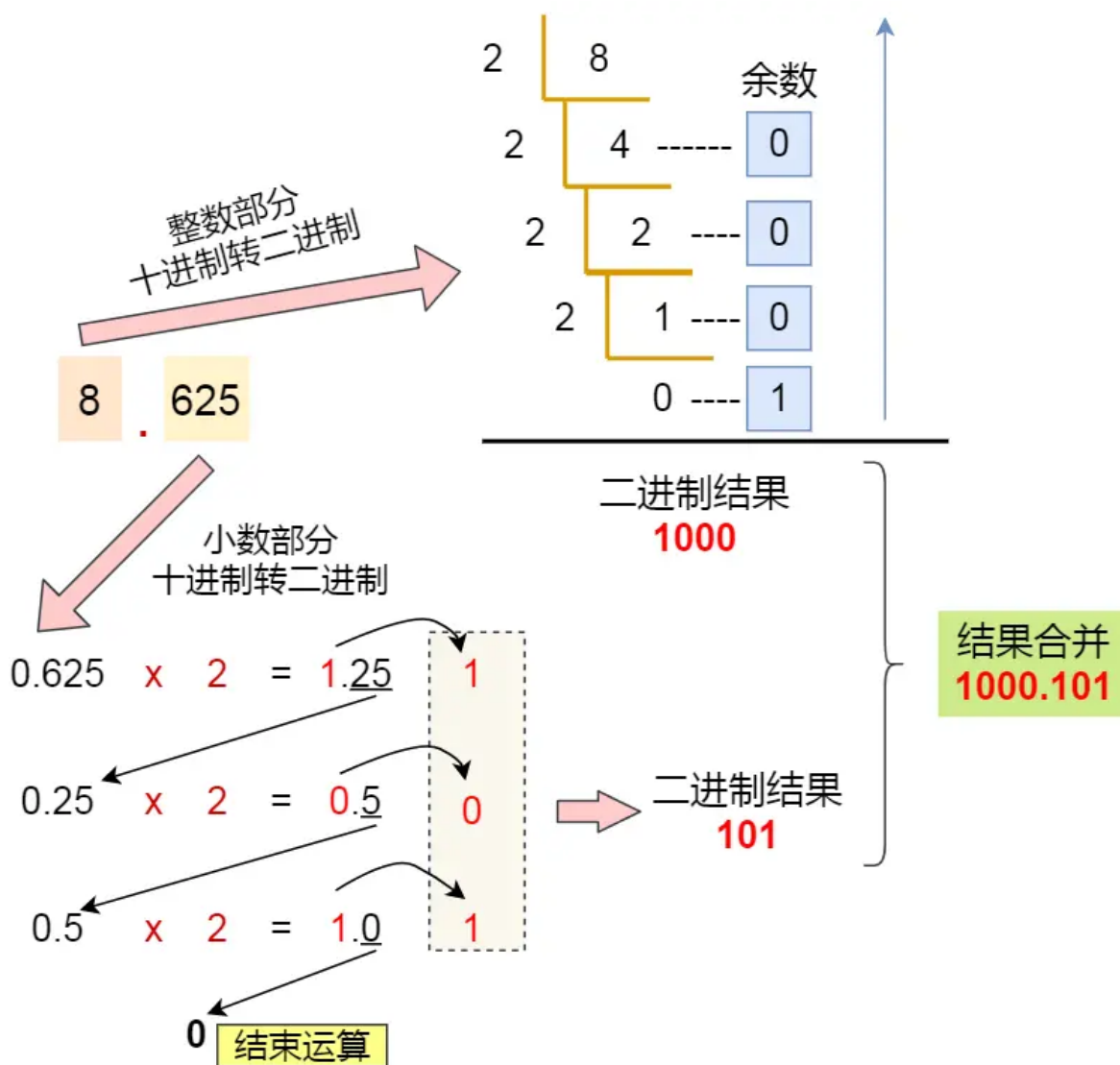


[首页](#) [图解网络](#) [图解系统](#) [图解 MySQL](#) [图解 Redis](#) [学习路线](#) [网站动态](#) [Github](#)

## 十进制小数与二进制的转换

好了，整数十进制转二进制我们知道了，接下来看看小数是怎么转二进制的，小数部分的转换不同于整数部分，它采用的是**乘 2 取整法**，将十进制中的小数部分乘以 2 作为二进制的一位，然后继续取小数部分乘以 2 作为下一位，直到不存在小数为止。

话不多说，我们就以  $8.625$  转二进制作为例子，直接上图：



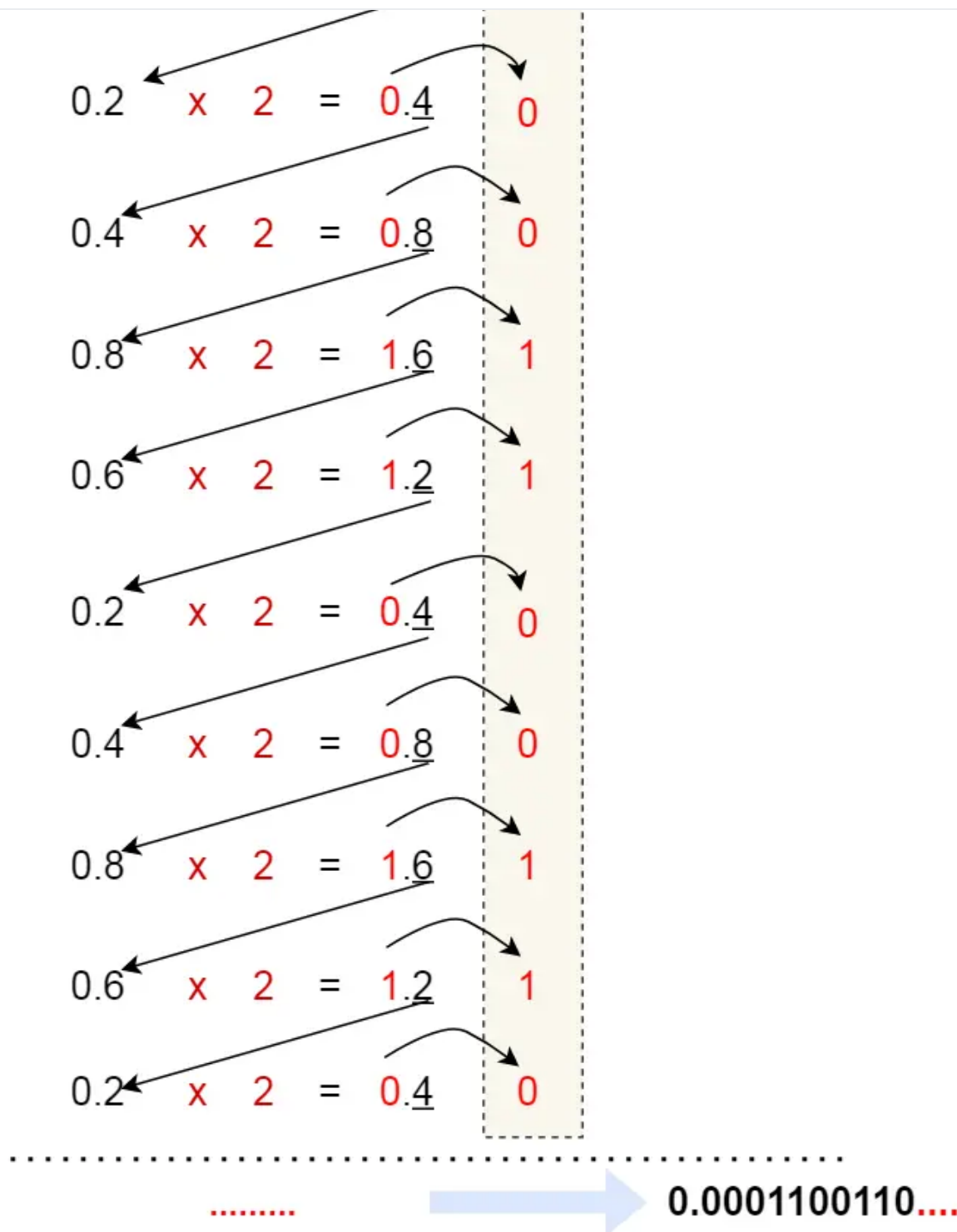
最后把「整数部分 + 小数部分」结合在一起后，其结果就是  $1000.101$ 。

但是，并不是所有小数都可以用二进制表示，前面提到的  $0.625$  小数是一个特例，刚好通过乘 2 取整法的方式完整的转换成二进制。

如果我们用相同的方式，来把  $0.1$  转换成二进制，过程如下：

[目录](#)[侧边栏](#)[夜间](#)[技术群](#)[资料](#)[支持我](#)[上一篇](#)[下一篇](#)



[首页](#) [图解网络](#) [图解系统](#) [图解 MySQL](#) [图解 Redis](#) [学习路线](#) [网站动态](#) [Github](#)

可以发现，0.1 的二进制表示是无限循环的。

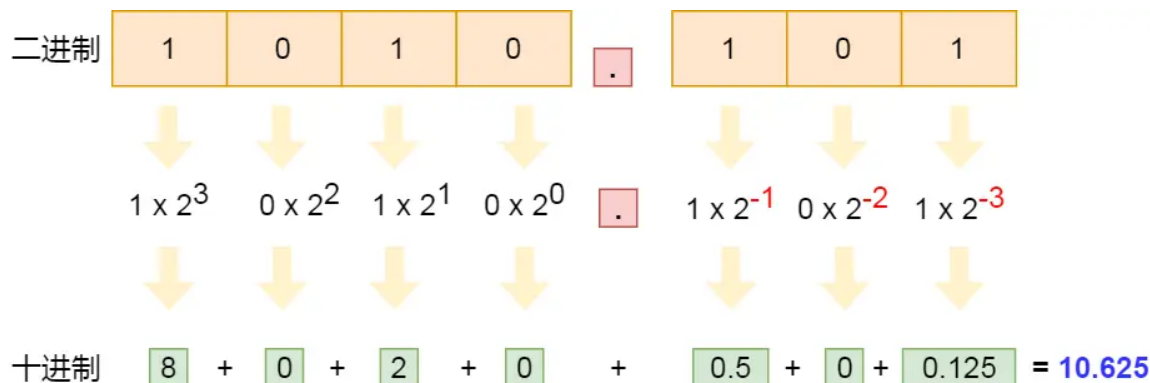
由于计算机的资源是有限的，所以是没办法用二进制精确的表示 0.1，只能用「近似值」来表示，就是在有限的精度情况下，最大化接近 0.1 的二进制数，于是就会造成精度缺失的情况。

[目录](#)[侧边栏](#)[夜间](#)[技术群](#)[资料](#)[支持我](#)[上一篇](#)[下一篇](#)

[首页](#) [图解网络](#) [图解系统](#) [图解 MySQL](#) [图解 Redis](#) [学习路线](#) [网站动态](#) [Github](#)

十进制就是  $2^{-2}$ ，也就是十进制 0.25，以此类推。

举个例子，二进制 1010.101 转十进制的过程，如下图：



## 计算机是怎么存小数的？

1000.101 这种二进制小数是「定点数」形式，代表着小数点是定死的，不能移动，如果你移动了它的小数点，这个数就变了，就不再是它原来的值了。

然而，计算机并不是这样存储的小数的，计算机存储小数的采用的是**浮点数**，名字里的「浮点」表示小数点是可以浮动的。

比如 1000.101 这个二进制数，可以表示成  $1.000101 \times 2^3$ ，类似于数学上的科学记数法。

既然提到了科学计数法，我再帮大家复习一下。

比如有个很大的十进制数 1230000，我们可以也可以表示成  $1.23 \times 10^6$ ，这种方式就称为科学记数法。

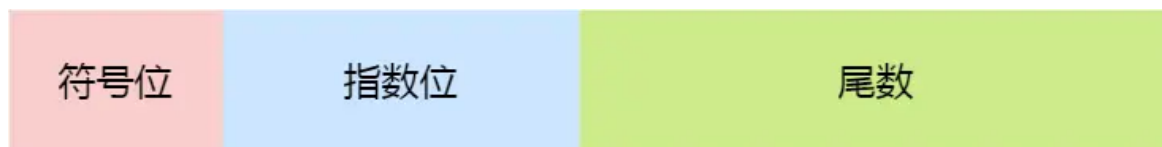
该方法在小数点左边只有一个数字，而且把这种整数部分没有前导 0 的数字称为**规格化**，比如  $1.0 \times 10^{(-9)}$  是规格化的科学记数法，而  $0.1 \times 10^{(-9)}$  和  $10.0 \times 10^{(-9)}$  就不是了。

因此，如果二进制要用到科学记数法，同时要规范化，那么不仅要保证基数为 2，还要保证小数点左侧只有 1 位，而且必须为 1。

所以通常将 1000.101 这种二进制数，规格化表示成  $1.000101 \times 2^3$ ，其中，最为关键的是 000101 和 3 这两个东西，它就可以包含了这个二进制小数的所有信息：

[目录](#)[侧边栏](#)[夜间](#)[技术群](#)[资料](#)[支持我](#)[上一篇](#)[下一篇](#)

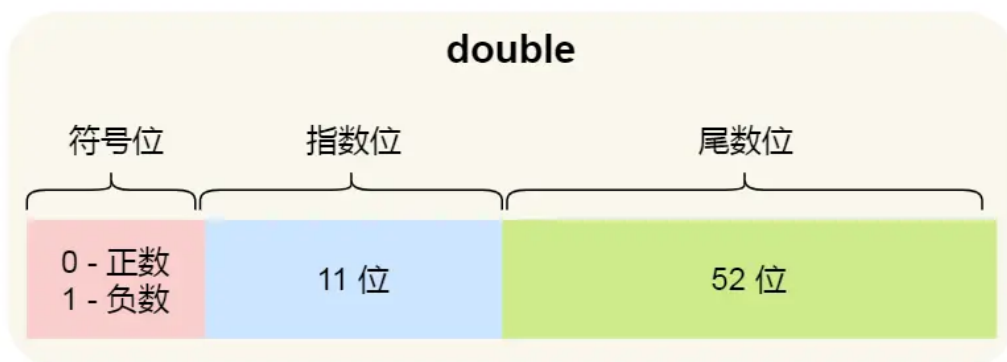
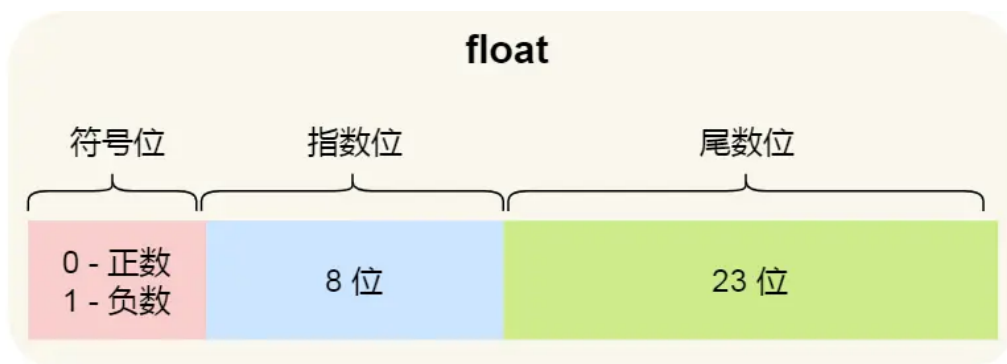
现在绝大多数计算机使用的浮点数，一般采用的是 IEEE 制定的国际标准，这种标准形式如下图：



这三个重要部分的意义如下：

- **符号位**：表示数字是正数还是负数，为 0 表示正数，为 1 表示负数；
- **指数位**：指定了小数点在数据中的位置，指数可以是负数，也可以是正数，**指数位的长度越长则数值的表达范围就越大**；
- **尾数位**：小数点右侧的数字，也就是小数部分，比如二进制  $1.0011 \times 2^{(-2)}$ ，尾数部分就是 0011，而且**尾数的长度决定了这个数的精度**，因此如果要表示精度更高的小数，则就要提高尾数位的长度；

用 32 位来表示的浮点数，则称为**单精度浮点数**，也就是我们编程语言中的 `float` 变量，而用 64 位来表示的浮点数，称为**双精度浮点数**，也就是 `double` 变量，它们的结构如下：



可以看到：

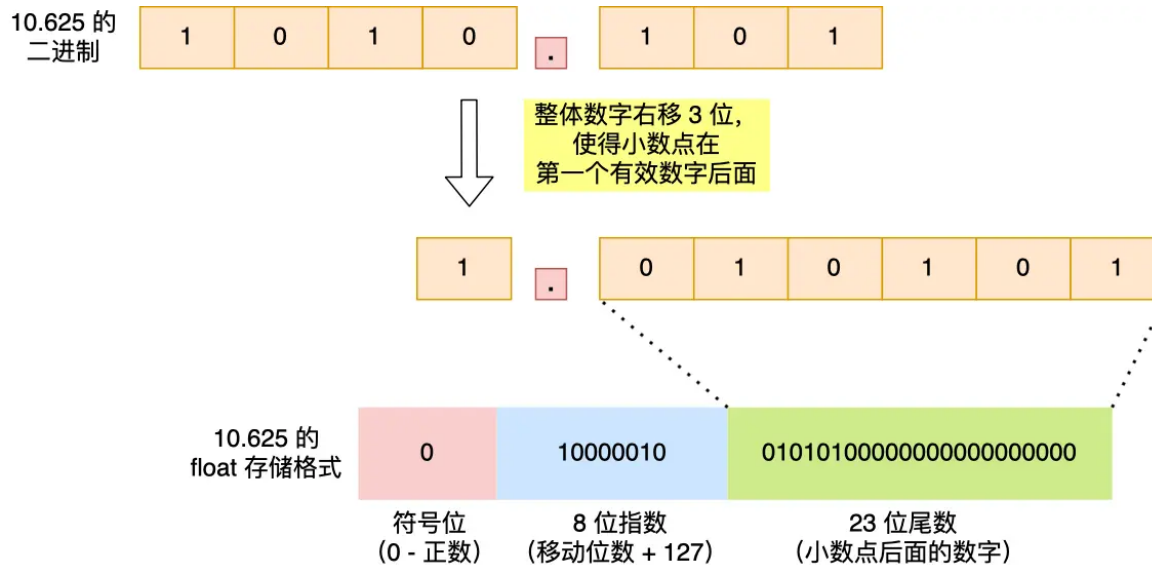
[目录](#)[侧边栏](#)[夜间](#)[技术群](#)[资料](#)[支持我](#)[上一篇](#)[下一篇](#)

以所以它们的精度在十进制中分别是  $\log_{10}(2^{53})$  约等于 15.95 和  $\log_{10}(2^{24})$  约等于 7.22 位，因此 double 的有效数字是 15~16 位，float 的有效数字是 7~8 位，这些有效位是包含整数部分和小数部分；

- double 的指数部分是 11 位，而 float 的指数位是 8 位，意味着 double 相比 float 能表示更大的数值范围；

那二进制小数，是如何转换成二进制浮点数的呢？

我们就以 10.625 作为例子，看看这个数字在 float 里是如何存储的。



首先，我们计算出 10.625 的二进制小数为 1010.101。

然后把小数点，移动到第一个有效数字后面，即将 1010.101 右移 3 位成 1.010101，右移 3 位就代表 +3，左移 3 位就是 -3。

float 中的「指数位」就跟这里移动的位数有关系，把移动的位数再加上「偏移量」，float 的话偏移量是 127，相加后就是指数位的值了，即指数位这 8 位存的是 10000010（十进制 130），因此你可以认为「指数位」相当于指明了小数点在数据中的位置。

1.010101 这个数的小数点右侧的数字就是 float 里的「尾数位」，由于尾数位是 23 位，则后面要补充 0，所以最终尾数位存储的数字是 01010100000000000000000。

在算指数的时候，你可能会疑问为什么要加上偏移量呢？

前面也提到，指数可能是正数，也可能是负数，即指数是有符号的整数，而有符号整数的计算是比无符号整数麻烦的，所以为了减少不必要的麻烦，在实际存储指数的时候，需要把指数转换成无符号整数。



目录



侧边栏



夜间



技术群



资料



支持我



上一篇



下一篇

[首页](#) [图解网络](#) [图解系统](#) [图解 MySQL](#) [图解 Redis](#) [学习路线](#) [网站动态](#) [Github](#)

数就不会出现负数了。

比如，指数如果是 8，则实际存储的指数是  $8 + 127$ （偏移量）= 135，即把 135 转换为二进制之后再存储，而当我们计算实际的十进制数的时候，再把指数减去「偏移量」即可。

细心的朋友肯定发现，移动后的小数点左侧的有效位（即 1）消失了，它并没有存储到 float 里。

这是因为 IEEE 标准规定，二进制浮点数的小数点左侧只能有 1 位，并且还只能是 1，**既然这一位永远都是 1，那就可以不用存起来了。**

于是就让 23 位尾数只存储小数部分，然后在计算时会**自动把这个 1 加上，这样就可以节约 1 位的空间，尾数就能多存一位小数，相应的精度就更高了一点。**

那么，对于我们在从 float 的二进制浮点数转换成十进制时，要考虑到这个隐含的 1，转换公式如下：

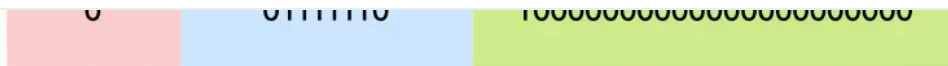
$$(-1)^{\text{符号位}} \times (1 + \text{尾数位}) \times 2^{(\text{指数} - 127)}$$

举个例子，我们把下图这个 float 的数据转换成十进制，过程如下：

[目录](#)[侧边栏](#)[夜间](#)[技术群](#)[资料](#)[支持我](#)[上一篇](#)[下一篇](#)

[首页](#) [图解网络](#) [图解系统](#) [图解 MySQL](#) [图解 Redis](#) [学习路线](#) [网站动态](#) [Github](#)

存储的数据



0 表示正数

转换十进制  
后是 126表示的是1.以后的部分，  
即 0.1，十进制就是 0.5

转换公式

$$(-1)^0 \times (1 + 0.5) \times 2^{(126 - 127)}$$

十进制数

$$1.5 \times 2^{-1} = 0.75$$

目录

侧边栏

夜间

技术群

资料

支持我

上一篇

下一篇

## 0.1 + 0.2 == 0.3 ?

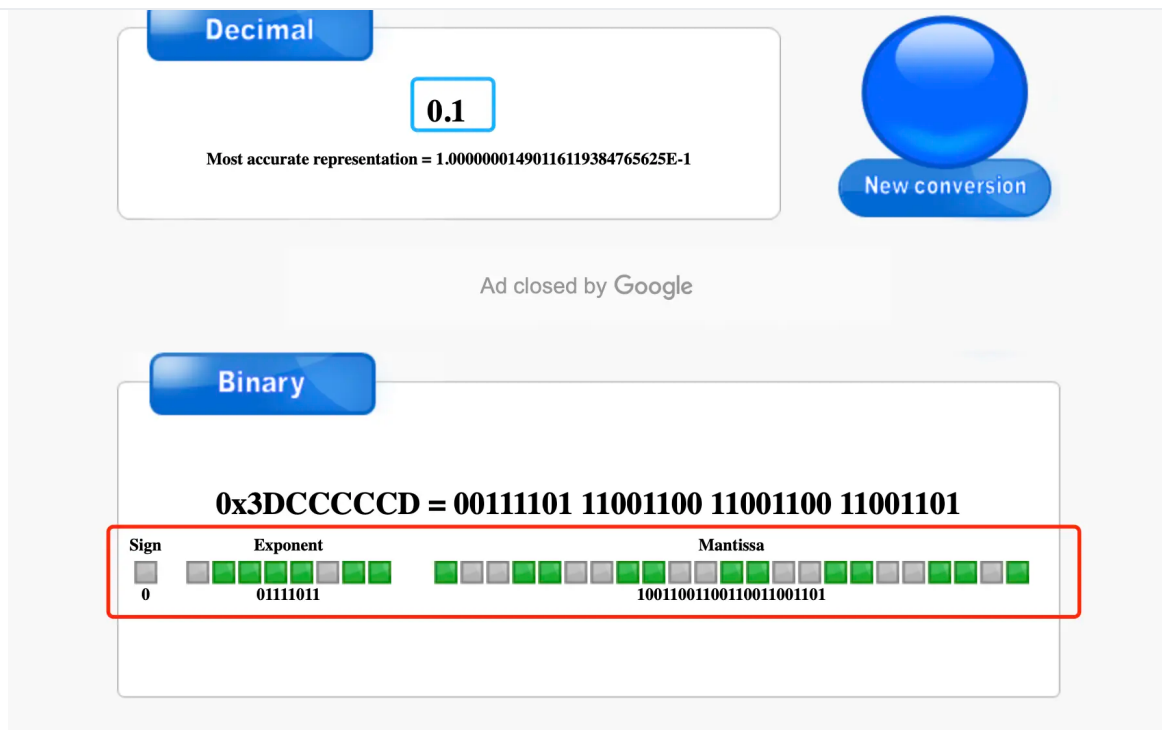
前面提到过，并不是所有小数都可以用「完整」的二进制来表示的，比如十进制 0.1 在转换成二进制小数的时候，是一串无限循环的二进制数，计算机是无法表达无限循环的二进制数的，毕竟计算机的资源是有限。

因此，计算机只能用「近似值」来表示该二进制，那么意味着计算机存放的小数可能不是一个真实值。

现在基本都是用 IEEE 754 规范的「单精度浮点类型」或「双精度浮点类型」来存储小数的，根据精度的不同，近似值也会不同。

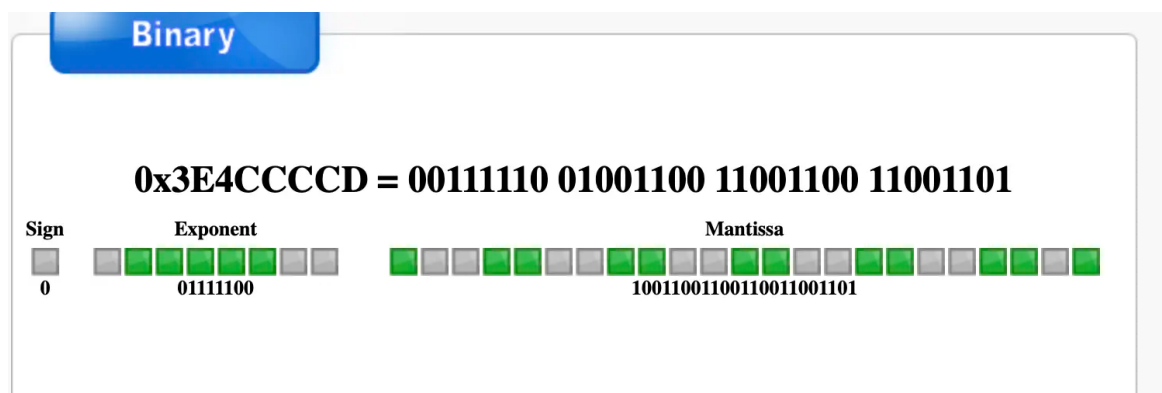
那计算机是存储 0.1 是一个什么样的二进制浮点数呢？

偷个懒，我就不自己手动算了，可以使用 `binaryconvert` 这个工具，将十进制 0.1 小数转换成 float 浮点数：

[首页](#) [图解网络](#) [图解系统](#) [图解 MySQL](#) [图解 Redis](#) [学习路线](#) [网站动态](#) [Github](#)

可以看到, 8 位指数部分是  $01111011$ , 23 位的尾数部分是  $10011001100110011001101$ , 可以看到尾数部分是  $0011$  是一直循环的, 只不过尾数是有长度限制的, 所以只会显示一部分, 所以是一个近似值, 精度十分有限。

接下来, 我们看看  $0.2$  的 float 浮点数:

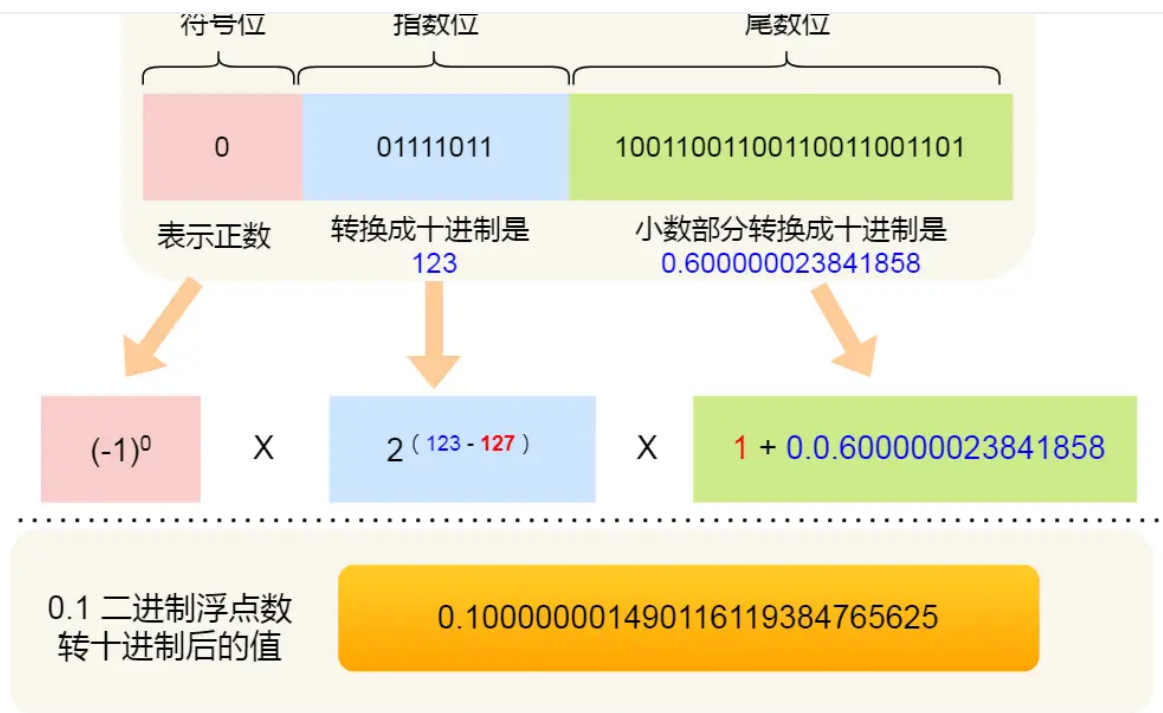


可以看到, 8 位指数部分是  $01111100$ , 稍微和  $0.1$  的指数不同, 23 位的尾数部分是  $10011001100110011001101$  和  $0.1$  的尾数部分是相同的, 也是一个近似值。

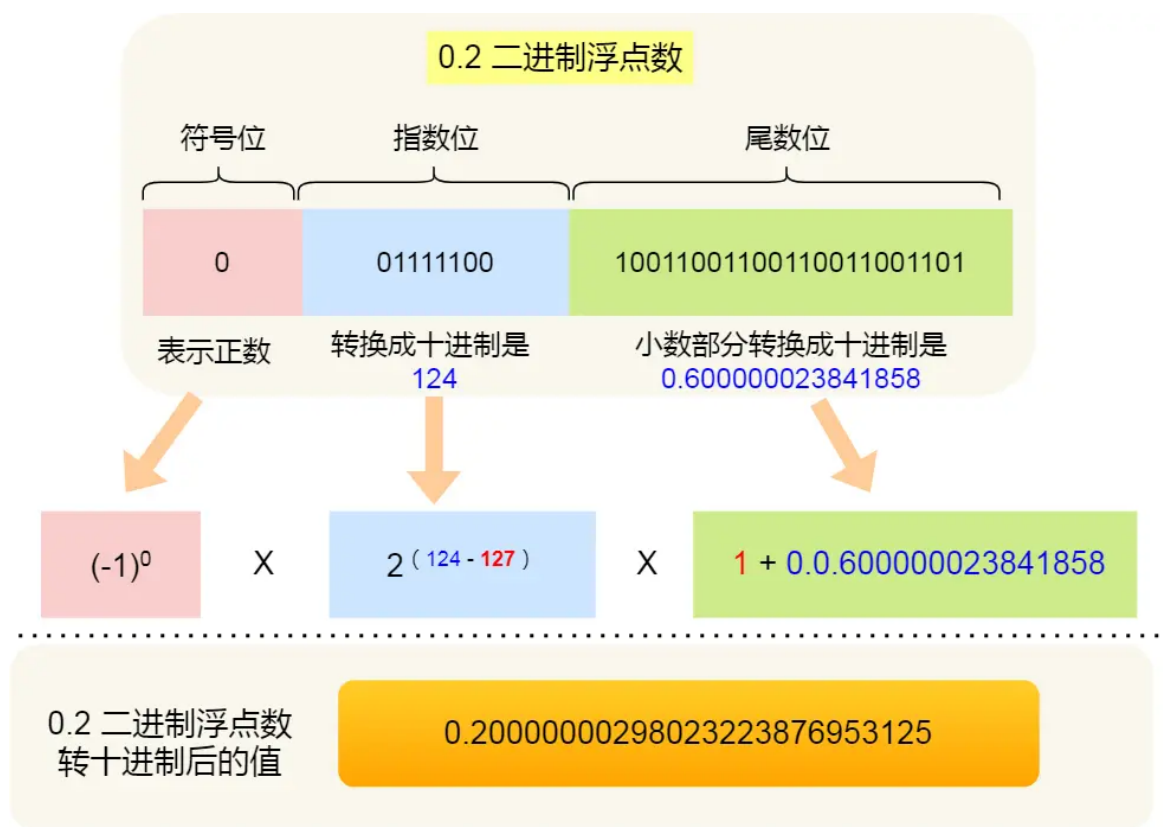
$0.1$  的二进制浮点数转换成十进制的结果是  $0.100000001490116119384765625$  :

[目录](#)[侧边栏](#)[夜间](#)[技术群](#)[资料](#)[支持我](#)[上一篇](#)[下一篇](#)



[首页](#) [图解网络](#) [图解系统](#) [图解 MySQL](#) [图解 Redis](#) [学习路线](#) [网站动态](#) [Github](#)

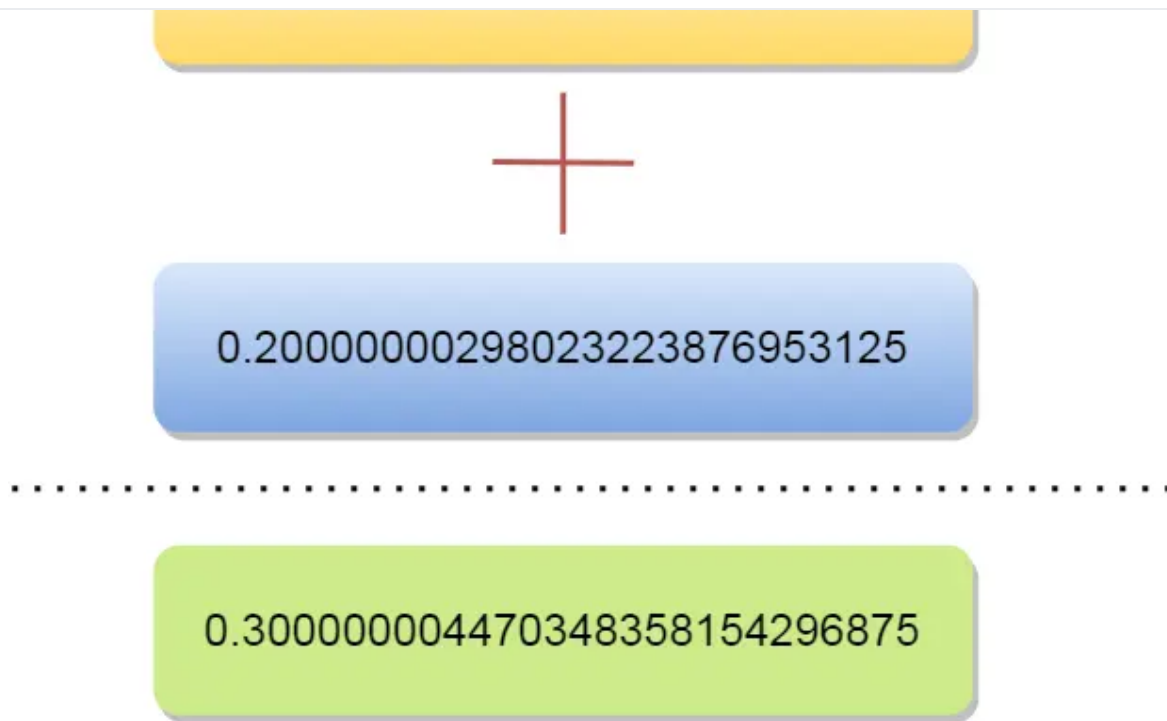
0.2 的二进制浮点数转换成十进制的结果是 0.20000000298023223876953125 :



这两个结果相加就是 0.300000004470348358154296875 :

[目录](#)[侧边栏](#)[夜间](#)[技术群](#)[资料](#)[支持我](#)[上一篇](#)[下一篇](#)



[首页](#) [图解网络](#) [图解系统](#) [图解 MySQL](#) [图解 Redis](#) [学习路线](#) ▾ [网站动态](#) [Github](#) 

所以，你会看到**在计算机中  $0.1 + 0.2$  并不等于完整的  $0.3$** 。

这主要是**因为有的小数无法可以用「完整」的二进制来表示，所以计算机里只能采用近似数的方式来保存，那两个近似数相加，得到的必然也是一个近似数。**

我们在 JavaScript 里执行  $0.1 + 0.2$ ，你会得到下面这个结果：

```
> 0.1 + 0.2
< 0.30000000000000004
```

结果和我们前面推到的类似，因为 JavaScript 对于数字都是使用 IEEE 754 标准下的双精度浮点类型来存储的。

而我们二进制只能精准表达 2 除尽的数字  $1/2$ ,  $1/4$ ,  $1/8$ ，但是对于  $0.1(1/10)$  和  $0.2(1/5)$ ，在二进制中都无法精准表示时，需要根据精度舍入。

我们人类熟悉的十进制运算系统，可以精准表达 2 和 5 除尽的数字，例如  $1/2$ ,  $1/4$ ,  $1/5(0.2)$ ,  $1/8$ ,  $1/10(0.1)$ 。

当然，十进制也有无法除尽的地方，例如  $1/3$ ,  $1/7$ ，也需要根据精度舍入。

## 总结

[目录](#)[侧边栏](#)[夜间](#)[技术群](#)[资料](#)[支持我](#)[上一篇](#)[下一篇](#)

## 为什么负数要用补码表示？

负数之所以用补码的方式来表示，主要是为了统一和正数的加减法操作一样，毕竟数字的加减法是很常用的一个操作，就不要搞特殊化，尽量以统一的方式来运算。

## 十进制小数怎么转成二进制？

十进制整数转二进制使用的是「除 2 取余法」，十进制小数使用的是「乘 2 取整法」。

## 计算机是怎么存小数的？

计算机是以浮点数的形式存储小数的，大多数计算机都是 IEEE 754 标准定义的浮点数格式，包含三个部分：

- 符号位：表示数字是正数还是负数，为 0 表示正数，为 1 表示负数；
- 指数位：指定了小数点在数据中的位置，指数可以是负数，也可以是正数，指数位的长度越长则数值的表达范围就越大；
- 尾数位：小数点右侧的数字，也就是小数部分，比如二进制  $1.0011 \times 2^{(-2)}$ ，尾数部分就是 0011，而且尾数的长度决定了这个数的精度，因此如果要表示精度更高的小数，则就要提高尾数位的长度；

用 32 位来表示的浮点数，则称为单精度浮点数，也就是我们编程语言中的 float 变量，而用 64 位来表示的浮点数，称为双精度浮点数，也就是 double 变量。

## $0.1 + 0.2 == 0.3$ 吗？

不是的，0.1 和 0.2 这两个数字用二进制表达会是一个一直循环的二进制数，比如 0.1 的二进制表示为  $0.0001100110011...$  (0011 无限循环)，对于计算机而言，0.1 无法精确表达，这是浮点数计算造成精度损失的根源。

因此，IEEE 754 标准定义的浮点数只能根据精度舍入，然后用「近似值」来表示该二进制，那么意味着计算机存放的小数可能不是一个真实值。

$0.1 + 0.2$  并不等于完整的 0.3，这主要是因为这两个小数无法用「完整」的二进制来表示，只能根据精度舍入，所以计算机里只能采用近似数的方式来保存，那两个近似数相加，得到的必然也是一个近似数。

[目录](#)[侧边栏](#)[夜间](#)[技术群](#)[资料](#)[支持我](#)[上一篇](#)[下一篇](#)

上次更新: 5/4/2022, 1:08:49 PM



目录



侧边栏



夜间



技术群



资料



支持我



上一篇



下一篇

← [2.6 什么是软中断?](#)

[3.1 Linux 内核 vs Windows 内核](#) →

评论

Powered by [GitHub](#) & [Vssue](#)



登录后才能发表评论 | 支持 Markdown 语法

使用 GitHub 帐号登录后发表评论

[使用 GitHub 登录](#)

[登录后查看评论](#)