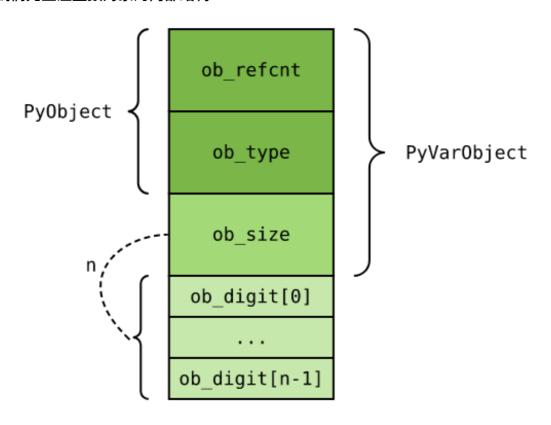
# 08 int 源码解析:如何实现大整数运算?-慕课专栏

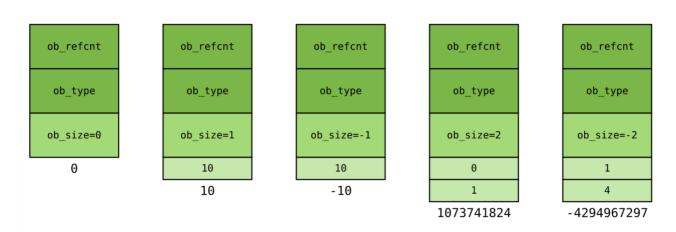
imooc.com/read/76/article/1904

整数溢出是程序开发中一大难题,由此引发的 BUG 不计其数,而且相当隐蔽。 Python 选择从语言层面彻底解决这个痛点,殚心竭虑设计了整数对象。上一小节,我们探索了整数对象,并初步掌握整数对象的内部结构。

Python 整数对象通过串联多个 C 整数类型,实现大整数的表示。整数对象内部包含一个 C 整数数组,数组长度与对象表示的数值大小相关,因此整数对象也是 **变长对象** 。深入源码细节前,我们先重温整数对象的内部结构:



- ob\_digit 为 C 整数数组,用于存储被保存整数的 绝对值;
- ob size 为 变长对象 关键字段,维护数组长度以及被保存整数的 符号;



用整数数组实现大整数的思路其实平白无奇,难点在于大整数 **数学运算** 的实现,这是也比较考验编程功底的地方。不管是校招还是社招面试,大整数实现都是一个比较常见的考察点,必须掌握。接下来,我们继续深入整数对象源码( *Objects/longobject.c* ),窥探大整数运算的秘密。

## 数学运算概述

根据我们在 **对象模型** 中学到的知识,对象的行为由对象的 **类型** 决定。因此,整数对象数学运算的秘密藏在整数类型对象中。我们在 *Objects/longobject.c* 中找到整数类型对象( *PyLong\_Type* ),其定义如下所示:

```
PyTypeObject PyLong_Type = {
    PyVarObject_HEAD_INIT(&PyType_Type, 0)
    "int",
    offsetof(PyLongObject, ob_digit),
    sizeof(digit),
    long_dealloc,

    &long_as_number,

    long_new,
    PyObject_Del,
};
```

类型对象中, *tp\_as\_number* 是一个关键字段。该字段指向一个 *PyNumberMethods* 结构体,结构体保存了各种数学运算的 **函数指针** 。我们顺藤摸瓜,很快便找到整数对象所有数学运算的处理函数:

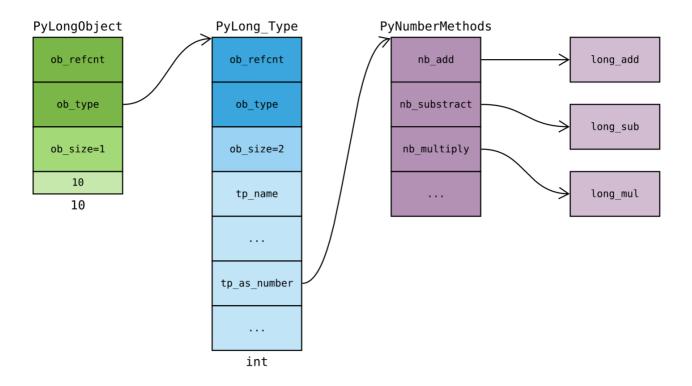
```
static PyNumberMethods long as number = {
  (binaryfunc)long_add,
  (binaryfunc)long_sub,
  (binaryfunc)long_mul,
  long_mod,
  long_divmod,
  long_pow,
  (unaryfunc)long_neg,
  (unaryfunc)long_long,
  (unaryfunc)long abs,
  (inquiry)long_bool,
  (unaryfunc)long_invert,
  long Ishift,
  (binaryfunc)long rshift,
  long_and,
  long_xor,
  long_or,
  long_long,
```

至此,我们明确了整数对象支持的全部 **数学运算**,以及对应的 **处理函数** (下表仅列举常用部分):

数学运算	处理函数	示例
加法	long_add	a + b
减法	long_sub	a - b
乘法	long_mul	a * b
取模	long_mod	a % b
除法	long_divmod	a/b
指数	long_pow	a ** b

};

最后,我们用一张图片来总结 **整数对象** 、 **整数类型对象** 以及 **整数数学运算处理函数** 之间的 关系:



# 加法

如何为一个由数组表示的大整数实现加法?问题答案得在 long\_add 函数中找,该函数是整数对象 **加法处理函数**。我们再接再厉,扒开 long\_add 函数看个究竟(同样位于 Objects/longobject.c):

```
static PyObject *
long add(PyLongObject *a, PyLongObject *b)
  PyLongObject *z;
  CHECK BINOP(a, b);
  if (Py\_ABS(Py\_SIZE(a)) \le 1 \&\& Py\_ABS(Py\_SIZE(b)) \le 1)  {
     return PyLong FromLong(MEDIUM VALUE(a) + MEDIUM VALUE(b));
  if (Py SIZE(a) < 0) {
    if (Py SIZE(b) < 0) {
       z = x add(a, b);
       if (z != NULL) {
         assert(Py_REFCNT(z) == 1);
         Py_SIZE(z) = -(Py_SIZE(z));
       }
    }
    else
       z = x sub(b, a);
  }
  else {
    if (Py SIZE(b) < 0)
       z = x sub(a, b);
    else
       z = x_add(a, b);
  }
  return (PyObject *)z;
}
```

long add 函数并不长,调用其他辅助函数完成加法运算,主体逻辑如下:

- 第 4 行,定义变量 Z 用于临时保存计算结果;
- 第 13-17 行,如果两个整数均为 **负数** ,调用  $x_a$  add 计算两者绝对值之和,再将结果符号设置为负( 16 行处);
- 第 20 行,如果 a 为负数, b 为正数,调用  $x\_sub$  计算 b 和 a 的绝对值之差即为最终结果;
- 第 *24* 行,如果 *a* 为正数, *b* 为负数,调用 *x\_sub* 计算 *a* 和 *b* 的绝对值之差即为最终结果;
- 第 26 行,如果两个整数均为正数,调用 x\_add 计算两个绝对者之和即为最终结果;

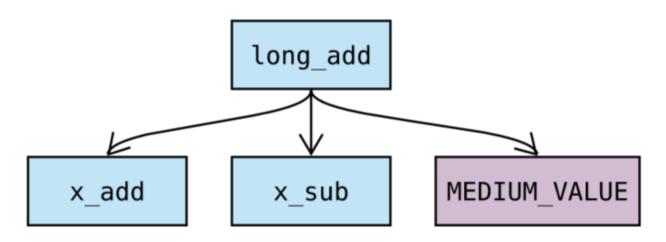
最后 4 个步骤看起来很复杂,也有点令人费解。别担心,这只是初中数学的基本知识:

# 两整数之和 a+b

a b	正	负
正	a + b	a - b
负	b - a	-( a + b )

因此,  $long_add$  函数将整数加法转换成 **绝对值加法** ( $x_add$ )以及 **绝对值** 减法( $x_sub$ ):

- x\_add(a, b) , 计算两者绝对值之和,即 |a|+|b|;
- x\_sub(a, b) , 计算两者绝对值之差,即 |a|-|b|;



由于绝对值加、减法不用考虑符号对计算结果的影响,实现更为简单,这是 Python 将整数运算转化成绝对值运算的缘由。虽然我们还没弄明白  $x_add$  和  $x_bub$  的细节,但也能从中体会到程序设计中逻辑 **划分** 与 **组合** 的艺术。优秀的代码真的很美!

你可能有些疑问:大整数运算这么复杂,性能一定很差吧?这是必然的,整数数值越大,整数对象底层数组越长,运算开销也就越大。好在运算处理函数均以快速通道对小整数运算进行优化,将额外开销降到最低。

以 *long\_add* 为例, 8-10 行便是一个快速通道:如果参与运算的整数对象底层数组长度均不超过 1 ,直接将整数对象转化成 C 整数类型进行运算,性能损耗极小。满足这个条件的整数范围在 -1073741824~1073741824 之间,足以覆盖程序运行时的绝大部分运算场景。

# 绝对值加法

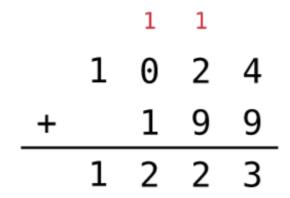
x\_add 用于计算两个整数对象绝对值之和,源码同样位于 Objects/longobject.c :

```
static PyLongObject *
x add(PyLongObject *a, PyLongObject *b)
  Py ssize t size a = Py ABS(Py SIZE(a)), size b = Py ABS(Py SIZE(b));
  PyLongObject *z;
  Py ssize ti;
  digit carry = 0;
  if (size a < size b) {
     { PyLongObject *temp = a; a = b; b = temp; }
     { Py_ssize_t size_temp = size_a;
       size a = size b;
       size b = size temp; }
  z = PyLong_New(size_a+1);
  if (z == NULL)
    return NULL;
  for (i = 0; i < size b; ++i) {
    carry += a->ob_digit[i] + b->ob_digit[i];
    z->ob digit[i] = carry & PyLong_MASK;
    carry >>= PyLong SHIFT;
  }
  for (; i < size a; ++i) {
    carry += a->ob_digit[i];
    z->ob digit[i] = carry & PyLong MASK;
    carry >>= PyLong_SHIFT;
  }
  z->ob digit[i] = carry;
  return long normalize(z);
}
```

#### **先解释函数中的关键局部变量:**

- size\_a 和 size\_b , 分别是操作数 a 和 b 底层数组的长度;
- Z,用于保存计算结果的新整数对象;
- ⅰ,用于遍历底层整数数组;
- carry ,用于保存每个字部分运算的进位;

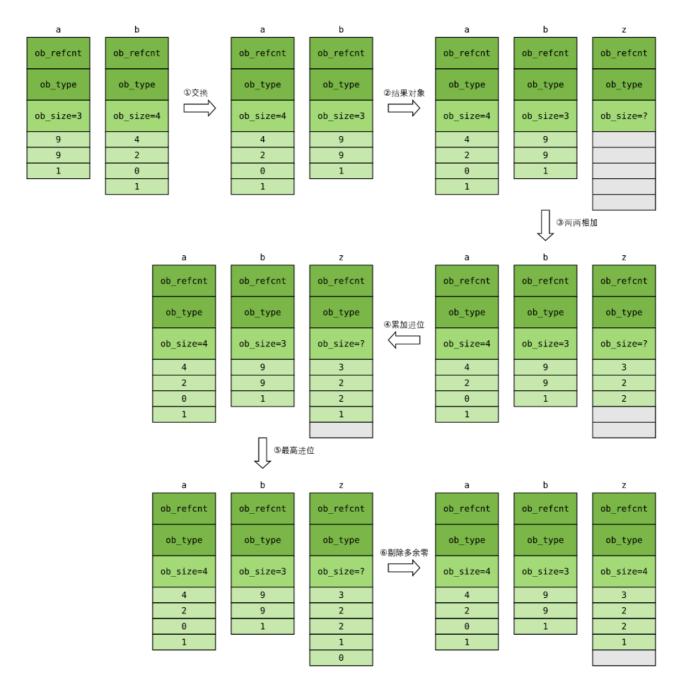
开始解释函数执行逻辑前,我们先回顾下十进制加法是怎么做的。以 1024 + 199 为例:



#### x\_add 计算逻辑与此一模一样:

- 1. 第 10-15 行,如果  $\alpha$  数组长度比较小,将  $\alpha$  、 b 交换,数组长度较大的那个在前面;
- 2. 第 16-18 行,创建新整数对象,用于保存计算结果(注意到长度必须比  $\alpha$  和 b 都大一,因为可能有进位);
- 3. 第 19-23 行,遍历 b 底层数组,与 a 对应部分相加并保存到 z 中,需要特别注意进位计算;
- 4. 第 24-28 行,遍历 a 底层数组剩余部分,与进位相加后保存到 z 中,同样需要特别注意进位计算;
- 5. 第 29 行,将进位写入 z 底层数组最高位单元中;
- 6. 第 30 行,去除计算结果 z 底层数组中前面多余的零,因为最后的进位( 29 行处)可能为零;

最后,我们以一个例子图解两个整数 a 和 b 绝对值之和的计算过程:



#### 请注意,例子中两个整数真实的值是分别是:

- 1×260+9×230+9×201 \times 2^{60}+9 \times 2^{30}+9 \times 2^{0}1×260+9×230+9×20,而不是十进制的 199;
- 1×290+0×260+2×230+4×201 \times 2^{90}+0 \times 2^{60}+2 \times 2^{30}+4 \times 2^{0}1×290+0×260+2×230+4×20,而不是十进制的 1024;

# 绝对值减法

有了绝对值加法的基础,绝对值减法才更容易弄懂。  $x_sub$  同样在 Objects/longobject.c 中实现:

```
static PyLongObject *
x_sub(PyLongObject *a, PyLongObject *b)
{
  Py_ssize_t size_a = Py_ABS(Py_SIZE(a)), size_b = Py_ABS(Py_SIZE(b));
  PyLongObject *z;
  Py_ssize_t i;
  int sign = 1;
  digit borrow = 0;
  if (size_a < size_b) {</pre>
     sign = -1;
     { PyLongObject *temp = a; a = b; b = temp; }
     { Py ssize t size temp = size a;
       size_a = size_b;
       size_b = size_temp; }
  }
  else if (size a == size b) {
     i = size a;
     while (-i \ge 0 \&\& a \ge b \le digit[i] == b \ge digit[i])
     if (i < 0)
       return (PyLongObject *)PyLong FromLong(0);
     if (a->ob digit[i] < b->ob digit[i]) {
       sign = -1;
       { PyLongObject *temp = a; a = b; b = temp; }
     }
     size a = size b = i+1;
  }
  z = _PyLong_New(size_a);
  if (z == NULL)
     return NULL;
  for (i = 0; i < size_b; ++i) {
     borrow = a->ob digit[i] - b->ob digit[i] - borrow;
     z->ob_digit[i] = borrow & PyLong_MASK;
     borrow >>= PyLong SHIFT;
     borrow \&=1;
  }
  for (; i < size a; ++i) {
     borrow = a->ob digit[i] - borrow;
     z->ob digit[i] = borrow & PyLong MASK;
     borrow >>= PyLong SHIFT;
     borrow &= 1;
  }
  assert(borrow == 0);
  if (sign < 0) {
     Py_SIZE(z) = -Py_SIZE(z);
  return long normalize(z);
}
```

同样,我们先搞清楚  $x_sub$  函数关键局部变量的作用,现列举如下:

- size a 和 size b , 分别是操作数 a 和 b 底层数组的长度;
- Z ,用于保存计算结果的新整数对象;
- *i* ,于遍历底层整数数组;
- *sign* ,绝对值减法结果符号, *1* 表示正; *-1* 表示负;
- borrow,用于维护每部分减法操作的借位;

#### x sub 计算绝对值之差的步骤如下:

- 1. 第 11-17 行,如果 a 底层数组比 b 小,将计算结果设为 **负** ( sign 为 -1 ),并将两者交换以方便计算;
- 2. 第 18-30 行, 如果 a 、 b 底层数组长度一样:
  - a. 第 20-22 行,跳过高位相同的部分;
  - b. 第 23-24 行,如果每个部分都一样,则结果为0;
  - c. 第 25-28 行,如果剩余最高部分,  $\alpha$  比较小,将计算结果设为 **负** ,同样将两者交换以方便计算;
- 3. 第 34\*-41\* 行,遍历 b 底层数组,与 a 对应部分相减并保存到 z 中,需要特别注意借位计算;
- 4. 第 42\*-47\* 行,遍历 a 底层数组剩余部分,与借位相减后保存到 z 中,同样需要特别注意借位计算;
- 5. 第 49-51 行, 为计算结果 z 设置符号;
- 6. 第 52 行,调用 long\_normalize 剔除底层数组高位部分多余的零;

## 减法

现在我们回过头来研究减法处理函数 long\_sub ,函数同样位于源码文件 Objects/longobject.c 中:

```
static PyObject *
long sub(PyLongObject *a, PyLongObject *b)
  PyLongObject *z;
  CHECK_BINOP(a, b);
  if (Py\_ABS(Py\_SIZE(a)) \le 1 \&\& Py\_ABS(Py\_SIZE(b)) \le 1)  {
     return PyLong FromLong(MEDIUM VALUE(a) - MEDIUM VALUE(b));
  if (Py SIZE(a) < 0) {
     if (Py SIZE(b) < 0)
       z = x sub(a, b);
     else
       z = x_add(a, b);
     if (z != NULL) {
       assert(Py_SIZE(z) == 0 || Py_REFCNT(z) == 1);
       Py_SIZE(z) = -(Py_SIZE(z));
     }
  }
  else {
     if (Py SIZE(b) < 0)
       z = x_add(a, b);
     else
       z = x sub(a, b);
  }
  return (PyObject *)z;
}
```

 $long\_sub$  跟  $long\_add$  一样直观,基于绝对值加法  $x\_add$  和绝对值减法  $x\_sub$  这两个底层操作实现:

- 1. 第 8-10 行,如果 a 、 b 底层数组长度均不超过 1 ,直接转换成 C 基本整数类型进行计算;
- 2. 第 *13* 行,如果 *a* 、 *b* 均为负数,结果为 |b|-|a||b|-|a||b|-|a| ,即-(|a|-|b|)- (|a|-|b|),特别留意 *18* 行处;
- 3. 第 *15* 行,如果 *a* 为负数, *b* 为正数,结果为 −(|a|+|b|)-(|a|+|b|)−(|a|+|b|) ,特别 留意 *18* 行处;
- 4. 第 23 行,如果 α 为正数, b 为负数,结果为 |a|+|b||a|+|b||a|+|b|;
- 5. 第 25 行,如果 α、 b 均为正数,结果为 |a|-|b||a|-|b||a|-|b|;

# 两整数之差 a-b

b	正	负
正	a - b	a + b
负	-( a + b )	-( a - b )