

# 计算机组成原理 - 第 6 章 - 计算机的运算方法

作者: [Anileh](#)

原文链接: <https://ld246.com/article/1667348727041>

来源网站: [链滴](#)

许可协议: [署名-相同方式共享 4.0 国际 \(CC BY-SA 4.0\)](#)

<p>本章主要介绍参与运算的各类数据（无符号数和有符号数、定点数和浮点数等），以及它们在计算机中的算术运算方法。</p>

## 

<p><strong>1.码制比较</strong></p>

<th>类型</th>
<th>定义</th>
<th>表示范围(n+1 位, 1 位符号位)</th>
<th>作用</th>
<td>原码</td>
<td></td>
<td></td>
<td>带符号的绝对值表示</td>
<td>补码</td>
<td></td>
<td></td>
<td>消除减法运算</td>
<td>反码</td>
<td></td>
<td></td>
<td>由原码求补码或由补码求原码的中间过渡</td>

<p><strong>2.相互转换</strong><br>

</p>

## 

### 

<p>小数点按约定的方式标出，小数点位于</p>

<ul>

<li>符号位和第一数值位之间：纯小数</li>

<li>数值位之后：纯整数</li>

</ul>

<p></p>

<p><strong>原码、补码、反码在定点数中的表示范围：</strong></p>

<table>

<thead>

<tr>

<th>定点机</th>

<th>小数定点机</th>

<th>整数定点机</th>

</tr>

</thead>

<tbody>

<tr>

<td>原码</td>

<td> $-(1-2^{-n}) \sim +(1-2^{-n})$ </td>

<td> $-(2^n-1) \sim +(2^n-1)$ </td>

</tr>

<tr>

<td>补码</td>

<td> $-1 \sim +(1-2^{-n})$ </td>

<td> $-2^n \sim +(2^n-1)$ </td>

</tr>

<tr>

<td>反码</td>

<td> $-(1-2^{-n}) \sim +(1-2^{-n})$ </td>

<td> $-(2^n-1) \sim +(2^n-1)$ </td>

</tr>

</tbody>

</table>

<h2 id="2-浮点数的表示">2.浮点数的表示</h2>

<p><strong>1.浮点数的表示形式</strong></p>

<p><br>

各参数的意义如下：</p>

<ul>

<li><code>Sf</code>：浮点数的符号位</li>

<li><code>n</code>：尾数的位数，反映浮点数的精度</li>

<li><code>m</code>：阶码的位数，反映浮点数的表示范围</li>

<li><code>j和m</code>：共同表示小数点的实际位置，<del>这条没什么用</del></li>

</ul>

<p>机器零：</p>

<ul>

<li>当浮点数尾数为 0 时，不论阶码为何值，按机器零处理</li>

<li>当浮点数阶码等于或小于所能表示的最小值时，不论尾数为何值，按机器零处理</li>

</ul>

<p><strong>2.浮点数的表示范围</strong></p>

<p></p>

<blockquote>

<p>练习：设机器字长为 24 位，与表示正负 3 万的十进制数，试问在保证数的最大精度的前提下，阶符、数符各取 1 位外，阶码、尾数各取几位？ <br>

 </p>

</blockquote>

<p><strong>3.浮点数的规格化表示</strong> </p>

<ul>

<li>基数 r 越大，可表示的浮点数的范围越大</li>

<li>基数 r 越大，浮点数的精度降低</li>

</ul>

<blockquote>

<p>例 6.15<br>

 </p>

</blockquote>

<p> </p>

<h2 id="6-3-定点数运算">6.3 定点数运算</h2>

<h2 id="1-移位运算">1.移位运算</h2>

<p><strong>1. 算术移位</strong> <br>

有符号数，无论是正数还是负数，移位时符号位保持不变</p>

<p>算术移位规则： </p>

<ul>

<li>正数：原码、补码、反码移位均添 0</li>

<li>负数：

<ul>

<li>原码：都添 0</li>

<li>补码：左移添 0，右移添 1</li>

<li>反码：都添 1</li>

</ul>

</li>

</ul>

<p><strong>2. 逻辑移位</strong> <br>

无符号数，移位规则： </p>

<ul>

<li>逻辑左移，低位添 0，高位移丢； </li>

<li>逻辑右移，高位添 0，低位移丢.</li>

</ul>

<h2 id="2-加减运算">2.加减运算</h2>

<p><strong>1. 加减法运算</strong> </p>

<ul>

<li>

<p>减法运算可以看做被减数加上一个减数的负值，即 <span class="language-math">A - B = A + (-B)</span> </p>

</li>

<li>

<p>因此若机器数采用补码，当求 A- B 时，只需先求[-B]<sub>补</sub> 就可按补码加法规则进行运算 </p>

</li>

<li>

<p>求 [-B]<sub>补</sub> : 将[-B]<sub>补</sub> 连同符号位在内每位取反。末位 +1 </p>

</li>

<li>

<p>减法运算连同符号位一起运算，符号位产生的进位直接丢弃</p>

<table>

<thead>

<tr>

<th>类型</th>

<th>加法</th>

<th>减法</th>

</tr>

</thead>

<tbody>

<tr>

<td>整数</td>

<td><span class="language-math"> $[A]_{补} + [B]_{补} = [A+B]_{补} \pmod{2^{n+1}}$ </span> </td>

<td><span class="language-math"> $[A-B]_{补} = [A]_{补} + [-B]_{补} \pmod{2^{n+1}}$ </span> </td>

</tr>

<tr>

<td>小数</td>

<td><span class="language-math"> $[A]_{补} + [B]_{补} = [A+B]_{补} \pmod{2}$ </span> </td>

<td><span class="language-math"> $[A-B]_{补} = [A]_{补} + [-B]_{补} \pmod{2}$ </span> </td>

</tr>

</tbody>

</table>

</li>

</ul>

<p><strong>2. 溢出判断</strong> <br>

补码定点加减法运算判断溢出有两种方法</p>

<table>

<thead>

<tr>

<th>方法</th>

<th>溢出判断</th>

<th>硬件实现</th>

</tr>

</thead>

<tbody>

<tr>

<td>一位符号位</td>

<td>参加操作的两个数符号相同，而运算结果的符号与其不同</td>

<td><span class="language-math">最高有效位的进位\bigoplus符号位的进位=1</span> </td>

</tr>

<tr>

<td>两位符号位 (变形补码) </td>

<td>2 位符号位不同即溢出，而无论是否溢出，高位符号位代表真实符号</td>

<td><span class="language-math">符号位产生的进位\bigoplus最高有效位产生的进位=1</span>

> </td>

</tr>

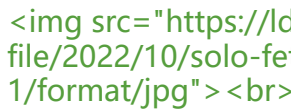
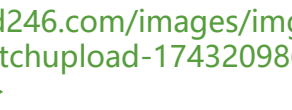
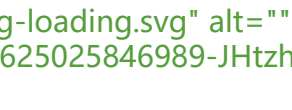


</tbody>

</table>

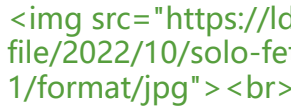

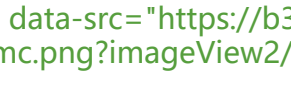

<h2 id="3-乘法运算">3.乘法运算</h2>

<h3 id="原码乘法">原码乘法</h3>



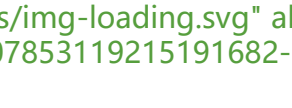
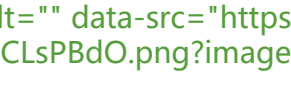

<p><strong>1.原码一位乘</strong>和原码两位乘<br>

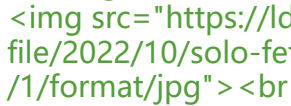

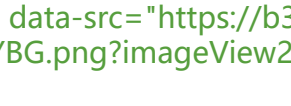

原码一位乘运算规则: <br>

**2.原码两位乘** </p>

**原码两位乘运算规则**、 <br>

**原码一位乘和原码两位乘比较** </p>

<table>

<thead>

<tr>

<th>科目</th>

<th>原码一位乘</th>

<th>原码两位乘</th>

</tr>

</thead>

<tbody>

<tr>

<td>符号位</td>

<td><span class="language-math"> $x_0 \bigoplus y_0$ </span></td>

<td><span class="language-math"> $x_0 \bigoplus y_0$ </span></td>

</tr>

<tr>

<td>操作数</td>

<td>绝对值</td>

<td>绝对值的补码</td>

</tr>

<tr>

<td>移位</td>

<td>逻辑右移</td>

<td>算术右移</td>

</tr>

<tr>

<td>移位次数</td>

<td>n</td>

<td><span class="language-math"> $\frac{n}{2}$ </span>, n 为偶数</td>

</tr>

<tr>

<td>最多加法次数</td>

<td>n</td>

<td><span class="language-math"> $\frac{n}{2} + 1$ </span>, n 为偶数</td>

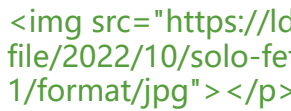

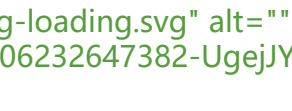


</tr>

</tbody>

</table>

<h3 id="补码乘法">补码乘法</h3>

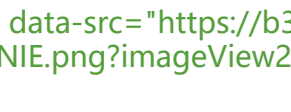
<p><strong>1.补码一位乘</strong> <br>

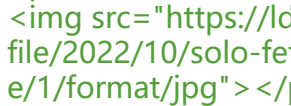

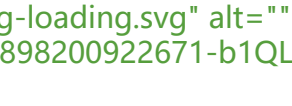
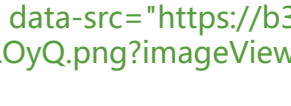
<p>补码一位乘运算公式: </p>

<div class="language-math">
$$[x*y]_{\text{补}} = [x]_{\text{补}} * [y]_{\text{补}} = [x]_{\text{补}} * (0y_1y_2\dots y_n) + [-x]_{\text{补}} * y_0$$
</div>

<p>Booth 算法递推公式<br>


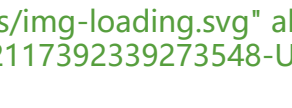
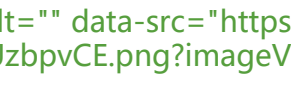

    

<p>补码乘法小结<br>

<h2 id="4-除法运算">4.除法运算</h2>

<h3 id="原码除法">原码除法</h3>

<p><img alt="loading icon" data-bbox="77 301 260 349"/>    

<p>特点: </p>

<ul>

<li>上商  $n + 1$  次</li>

<li>第一次上商判溢出</li>

<li>移  $n$  次, 加  $n + 1$  次</li>

<li>用移位的次数判断除法是否已经结束</li>

</ul>

<h2 id="6-4浮点数运算">6.4 浮点数运算</h2>

<h2 id="1-加减运算">1.加减运算</h2>

<blockquote>

<p>步骤: 对阶、尾数求和、规格化、舍入</p>

</blockquote>

<p><strong>1.对阶</strong><br>

先求阶差  $j_x - j_y$  判断正负, 然后对阶<br>

对阶原则: 小阶向大阶看齐<br>

尾数要根据阶码的移动而移动</p>

<p><strong>2.尾数求和</strong><br>

补码求和, ~~没啥好说的~~</p>

<p><strong>3.规格化</strong><br>

规格化数的定义:  $r = 2, \frac{1}{2} \leq |S| < 1$ <br>

规格化数的判断: </p>

<ul>

<li>原码: 无论正负, 第一数值位需要为 1</li>

<li>补码: 符号位和第一数值位不同</li>

</ul>

<blockquote>

<p>例: 字长 12 位, 用定点补码规格化小数表示时, 所能表示的正数范围是 ( )。<br>

$\frac{1}{2} \sim (1 - 2^{-11})$ </p>

</blockquote>

<p>特例:  $[-\frac{1}{2}]_{\text{补}}$  不是规格化的数,  $[-1]_{\text{补}}$  是规格化的数</p>

<p>左规: 尾数左移一位, 阶码减 1, 直到数符合第一数位不同为止<br>

右规: 当尾数溢出 ( $> 1$ ) 时, 尾数右移一位, 阶码加 1</p>

<p><strong>4.舍入</strong><br>

在对阶和右规过程中,可能出现尾数末位丢失引起误差,需考虑舍入  
0舍1入法,恒置“1”法