# 拓展算法

1 对于一如果能够快速地取得一个近似值a, $ax \approx 1$ ,可以令y = ax - 1,只要y很小,那么做如下变 x 化就可以使用  $\frac{1}{1+v}$  进行展开了

$$\frac{1}{x} = \frac{a}{ax} = \frac{a}{1+y}$$

查表法其实就是用取整、查表的方法来估计a,但是在MIC上查表的效率不尽人意.

获取近似值a,有以下的一些方法

### 一次多项式

记a = f(1+y),多项式逼近的思路是在[0,1]上获得一个多项式估计使得 $\max | (1+y)*f(y)-1|$ 最小.然后即可对任意的x取出尾数部分作为1+y计算,最后把指数部分添加上去即可.

$$f(x) = -\frac{8}{17}x + \frac{16}{17} \qquad error = \frac{1}{17}$$

#### 二次多项式

$$f(x) = \frac{245}{796}x^2 - \frac{935}{1194}x + \frac{2345}{2388} \qquad error = \frac{43}{2388} = \frac{1}{55.534 \dots}$$
$$f(x) = \frac{32}{99}x^2 - \frac{80}{99}x + \frac{98}{99} \qquad error = \frac{1}{99}$$

# 三次多项式

$$f(x) = -\frac{642}{3035}x^3 + \frac{1954}{3035}x^2 - \frac{8468}{9105}x + \frac{63508}{63735}$$

$$error = 0.00141655$$

$$f(x) = -0.2115x^3 + 0.6438x^2 - 0.93x + 0.9964$$

$$error = 0.00137882$$

## 类似卡马克快速平方根倒数的方法

IEEE754的双精度浮点数可以表示为  $2^{e}(1+m)$ .对 $\frac{1}{x} = y$ 等号左右取底为2的对数

$$\frac{1}{x} = y$$

$$-\log x = \log y$$

$$-\log(2^{e_x}(1 + m_x)) = \log(2^{e_y}(1 + m_y))$$

$$-e_x - \log(1 + m_x) = e_y + \log(1 + m_y)$$

由于 $m \in [0,1)$ , 所以可以做一个近似 $\log(1+m) = m + \Delta$ .

$$-e_x - \log(1 + m_x) = e_y + \log(1 + m_y)$$
  
-(e\_x + m\_x + \Delta\_x) = e\_y + m\_y + \Delta\_y

如果把浮点数看做是64位整数 $2^{52}E+M$ ,有如下的对应关系

$$e = E - 1023$$
$$m = \frac{M}{2^{52}}$$

于是又得到

$$-(e_x + m_x + \Delta_x) = e_y + m_y + \Delta_y$$

$$-(E_x - 1023 + \frac{M_x}{2^{52}} + \Delta_x) = (E_y - 1023 + \frac{M_y}{2^{52}}) + \Delta_y$$

$$-(2^{52}E_x - 2^{52} \cdot 1023 + M_x + 2^{52}\Delta_x) = (2^{52}E_y - 2^{52} \cdot 1023 + M_y) + 2^{52}\Delta_y$$

$$-(2^{52}E_x + M_x) + 2^{52}(1023 - \Delta_x) = (2^{52}E_y + M_y) + 2^{52}(\Delta_y - 1023)$$

 $2^{52}E_x + M_x$ 和 $2^{52}E_y + M_y$ 正好是x和y对应的64位整数,整理一下

$$(2^{52}E_y + M_y) = -(2^{52}E_x + M_x) + 2^{52}(1023 - \Delta_x) - 2^{52}(\Delta_y - 1023)$$

$$= 2^{52}(2046 - (\Delta_x + \Delta_y)) - (2^{52}E_x + M_x)$$

$$y_{int64} = 2^{52}(2046 - (\Delta_x + \Delta_y)) - x_{int64}$$

把 $\Delta_x + \Delta_y$ 使用一个常数进行近似.由于 $\Delta = log(1+m) - m \in [0,0.0860...], m \in [0,1],$ 于是可以用 $\Delta_{max}$ 来近似表示 $\Delta_x + \Delta_y$ ,这样,误差为

$$\epsilon = \Delta_x + \Delta_y - \Delta_{max} \in [-\Delta_{max}, \Delta_{max}]$$

干是算得所谓MAGIC NUMBER

$$2^{52}(2046 - \Delta_{max}) = 0x7fde9f73aabb2400$$

#### 所以得到了快速的倒数近似

```
union {
    long long i;
    double y;
} p;
p.y = x;
p.i = 0x7fde5f73aabb2400 - p.i;
rec = p.y;
```

使用暴力验证的方法可以算得这样做出来的误差ax-1大约是0.05084,精度虽然不很高,但是仅仅需要一条指令即可完成估计,且不需要单独处理尾数(拆分尾数和合并指数至少需要4条指令),

可以让
$$\frac{1}{1+y}$$
多迭代1次.