旷野大计算

出题人:清华大学 吕凯风

验题人:清华大学 王逸松 于纪平 张瑞喆

July 26, 2016

闲扯

大家好!我 vfk 又回来了!

这次给大家出了一道旷野大计算,不知道大家有没有旷野大得分呀?

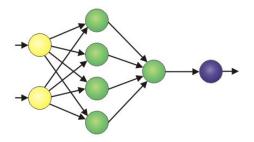
(听说跳蚤国已占领 NOI 题面了,但我们确实是分开写的题面 233)

2 / 35



¹图片来源: 电影《赤壁》

3 / 35

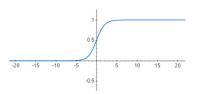


¹图片来源: http://logicalgenetics.com/assorted/recurrent-nns/feedforward-smallpjpg ⟨ 豊 ▶ ⟨ 豊 ▶ ⟨ 豊 ▶ ⟨ 豊 ▼ へ ♀ ○

名称	操作符	计算结果	特点
输入节点	I	输入	基本的输入输出
输出节点	0	输出	を中が制入制山
加法节点	+	$x_t = x_i + x_j$	
偏移节点	C	$x_t = x_i + c$	加减法
取反节点	-	$x_t = -x_i$	
左移节点	<	$x_t = x_i \cdot 2^k$	二的幂次的乘除
右移节点	>	$x_t = x_i/2^k$	
S 型节点	S	$x_t = s(x_i)$	一个非线性操作
比较节点	Р	$x_t = \operatorname{cmp}(x_i, x_j)$	
Max 节点	М	$x_t = \max(x_i, x_j)$	功能强大但要倒扣分
乘法节点	*	$x_t = x_i \cdot x_j$	

Sigmoid 函数:

$$s(x) = \frac{1}{1 + e^{-x}}$$



给定的 10 个计算任务。

对于每个任务,用一些基本的操作,构造一个计算网络。

使用的节点数越少越好。

测试点编号	最高分	平均分
1	10	9.7
2	10	9.6
3	10	8.4
4	9	5.6
5	10	9.1
6	9	2.3
7	10	1.3
8	10	4.5
9	10	1.2
10	10	0.4

最高分:

最高分: 97分(袁宇韬)

最高分: 97分(袁宇韬)

平均分:

最高分: 97分(袁宇韬)

平均分: 52.1 分

最高分: 97分(袁宇韬)

平均分: 52.1 分

中位数:

最高分: 97分(袁宇韬)

平均分: 52.1 分

中位数: 52 分

最高分: 97分(袁宇韬)

平均分: 52.1 分

中位数: 52 分

众数:

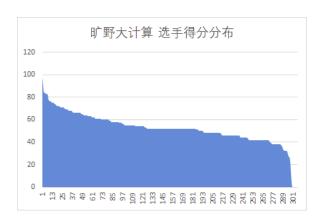
最高分: 97分(袁宇韬)

平均分: 52.1 分

中位数: 52 分

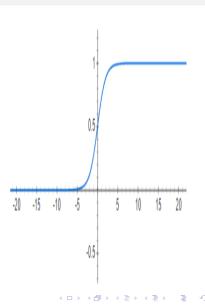
众数: 52 分

旷野大得分的大秘密



旷野大得分的大秘密





旷野大吐槽

	·		y-
编号	输入	输入限制	输出
1	a,b	$ a , b \le 10^9$	-2a-2b
		小数部分不超过 9 位	
2	а	$ a \le 10^9$	$\frac{1}{1 + e^{17a}}$
		小数部分不超过 9 位	1+e1/4
3	а	$ a \le 10^9$	$(-1 \ \alpha < 0)$
		小数部分不超过 9 位	$ \begin{cases} -1 & a < 0 \\ 0 & a = 0 \\ 1 & a > 0 \end{cases} $
4	а	$ a \le 10^9$	a , 即 a 的绝对值
		小数部分不超过 9 位	
5	$a_1,, a_{32}$	$a_1, \dots, a_{32} \in \{0,1\}$	把 a ₁ ,,a ₃₂ 从左到右看
			成一个二进制整数,高位
			在左低位在右,输出该整 数的值
6	а	$0 \le a \le 2^{32}$	输出 32 个整数, 从高位
		a 为整数	到低位输出 a 的二进制
			表示(不足 32 位的在高
			位补 0)
7	a,b	$0 \le a, b < 2^{32}$	a,b 按位异或的结果
		a,b 均为整数	
8	а	$ a \le 10^9$	a 10
		小数部分不超过 9 位	10
9	$a_1,, a_{16}$	$ a_1 , \dots, a_{16} \le 10^9$	输出 16 个实数,表示
		小数部分不超过 9 位	α ₁ ,,α ₁₆ 从小到大排序 后的结果
10	a,b,m	$0 \le a, b < 2^{32}$	a·b 除以 m 的余数
		$1 \le m < 2^{32}$	
		a,b,m 均为整数	

测试点 1 ——熟悉基础操作

输入 a, b, 计算 -2a - 2b。

5 分解法

$$-(a << 1) + (-(b << 1))$$

共 8 次操作。

10 分解法

$$-((a+b) << 1)$$

共 6 次操作。



测试点 2 ——熟悉基础操作

输入 a, 计算 $\frac{1}{1+e^{17a}}$ 。

4 分解法

$$s(-(a+a+a+\cdots+a))$$

共 20 次操作。

10 分解法

$$s(-(a+(a<<4)))$$

共6次操作。



测试点 3 ——判断正负

输入 a, 计算

$$\operatorname{sgn}(\mathbf{a}) = \begin{cases} -1 & \mathbf{a} < 0, \\ 0 & \mathbf{a} = 0, \\ 1 & \mathbf{a} > 0. \end{cases}$$

6 分解法

使用扣分操作。先 a >> 1000 构造出 0,再和 a 一起扔进比较节点。

10 分解法

$$s(x << 500) \approx p(x) = \begin{cases} 0 & x < 0, \\ 1/2 & x = 0, \\ 1 & x > 0. \end{cases}$$

把 p(a) 平移放缩即可得到 sgn。

测试点 4 ——取绝对值

输入 a, 计算 |a|。

2 分解法

使用扣分操作,利用比较节点,算出 sgn(a),然后使用乘法节点计算 $|a|=a\cdot sgn(a)$ 。

6 分解法

使用扣分操作,利用测试点 3 算出 $\operatorname{sgn}(a)$,然后使用乘法节点计算 $|a|=a\cdot\operatorname{sgn}(a)$ 。

或者直接使用 Max 节点也能计算出绝对值。

测试点 4 ——取绝对值 10 分解法

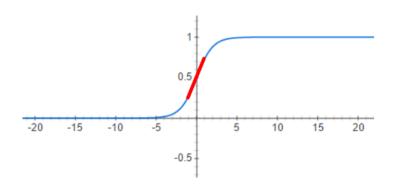
思考:再套一层s呢?考虑一个x,

$$s(x + (p(x) << 500)) \approx \begin{cases} s(x) & x < 0, \\ 1 & x \ge 0. \end{cases}$$

如果不是 s(x) 而是 x 就很妙了!

测试点 4 ——取绝对值 10 分解法

无穷小的时候会发生什么?



测试点 4 ——取绝对值 10 分解法

由导数的定义知,当x 很接近于0 的时候,

$$\frac{s(x)-s(0)}{x-0}\approx s'(0)=\frac{1}{4}.$$

所以,如果 x 很小,我们就能通过 s(x) 解出 x。

测试点 4 ——取绝对值 10 分解法

$$s((x >> 150) + (p(x) << 500)) \approx \begin{cases} 1/2 + (x >> 154) & x < 0, \\ 1 & x \ge 0. \end{cases}$$

然后就能构造出 min(x,0), 于是也就能得到 |x| 了。



测试点 4 ——取绝对值

进行一些必要的卡常数可以得到 10 分。

代码

```
x = in();
p = s((x + 1e-30) << 500) << 152;
y = s((x >> 150) + p);
r = x + ((-y + 0.5) << 153) + p
out(r);</pre>
```

共 14 次操作。

测试点 5 ——二进制转换

输出 a_1,\ldots,a_{32} 表示的二进制整数。

10 分解法

直接使用加法和乘法就行,共95次操作。

测试点 6 ——二进制转换

输出整数 $a \in [0, 2^{32})$ 的二进制表示。

基本思路

```
a = in();
for (i = 31; i >= 0; i--)
{
    if (x >= (1 << i))
        b[i] = 1;
    else
        b[i] = 0;
    x = x + (-(b[i] << i));
}
out(b);</pre>
```

测试点 6 ——二进制转换

6 分做法

使用比较节点水过。

9 分做法

利用如前所述的 p(x) 函数实现比较节点,进行一些必要的卡常数。 例如使用 x << 500 代替 x 进行计算,因为反正在计算 p 函数时也得左移。

10 分做法

注意到 i=0 的时候直接令 b[0]=x 就行了, 共 190 次操作。

前 6 个测试点小结

前 6 个测试点都是些非常基本的操作。

把这些基本操作玩清楚,后面 4 个较为高级的算法的测试点也就不难了。

(而且后面的评分参数都卡得很松松松)

测试点 7 ——二进制运算

输入 a, b, 计算 $a \times or b$ 。

首先测试点 5, 6 要玩出比较好的结果。进行二进制转换后,只用考虑两个 01 变量 x, y 的异或。

10 分解法

```
s = x + y;
return s + (-p(s + (-1.5)) << 1);
```

共 603 次操作。

验题人 saffah 卡出了 539。

测试点 8 ——一般常数的除法

输入 a, 计算 a/10。

6 分解法

使用扣分操作。先 x >> 1000 构造出 0,再加上 0.1 得到 0.1,使用乘法 节点计算 0.1x。

得分不明的解法

可以把 a 乘以 2^{32} 之后转为整数,然后敲个二进制除法。

7到8分解法

把 0.1 化为二进制,变为若干个 x 右移再相加的式子。

9 分解法

在前一个算法的基础上用减法卡卡,能去掉二进制表示中连续的一段 1。 或者使用"循环之美"大法,算出一个循环节然后倍增。

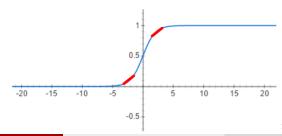
测试点 8 ——一般常数的除法

10 分解法

由导数的定义知,当 x 很接近于 x_0 的时候,

$$\frac{s(x)-s(x_0)}{x-x_0}\approx s'(x_0).$$

解出一个 x_0 使得 $s'(x_0) = 0.1$ 就行了!只需 7 次操作即可解决问题。由于只用 10^{-9} 的精度,可以用 double 算出 x_0 ,然后扔进 checker 算出 高精度的 $s(x_0)$ 。



测试点 9 ——排序

输入 a_1,\ldots,a_{16} ,将其进行排序。

这个计算任务很能说明该计算网络的局限性,只有冒泡排序、选择排序 这样的才适合运行。当然复杂度更低的有 Bitonic Sort 之类,然而本题 中使用冒泡排序就已经足够了。

关键在于比较器的实现,下面是一个例子:

10 分解法

```
s = x[i] + x[j];
x[i] = x[i] + min(-x[i] + x[j], 0);
x[j] = s + -x[i];
```

共 2072 次操作,具体 min(x,0) 的实现可参照测试点 4。

测试点 10 ——模意义下的乘法

输入 a, b, m,计算 a·b mod m。

10 分解法

实现一个 "快速加",就是把快速幂里的乘法改成加法后的产物,需要稍 微卡一卡常数。

只需实现一个 [0,2m) 之间的数对 m 取模。

这样已经可以获得满分了,但可以操作数更少吗?

测试点 10 ——模意义下的乘法

更厉害的 10 分解法

由泰勒展开:

$$s(x + \ln 3) = \frac{1}{4} + \frac{3}{16}x + \frac{3}{64}x^2 - \frac{1}{256}x^3 - \frac{5}{1024}x^4 + O(x^5)$$

由此可构造 x^2 ,进而得到 xy 的构造,再仿照把整数化二进制的方法实现个取模就行了。

可以做到只用 819 个操作。

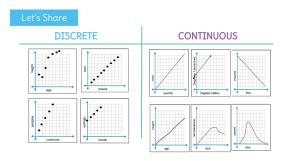


启示: 模块化



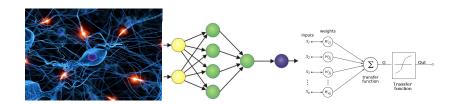
¹图片来源: http://a3.att.hudong.com/24/15/19300001310069131044151722588.jpg ▶ ∢ 🗇 ▶ ∢ 臺 ▶ 《 臺 ▶ 《 臺 ◆ ② ◇ ◇

启示: 离散与连续各有千秋



¹图片来源: https:

启示: 神经网络



¹图片来源: http://www.extremetech.com/wp-content/uploads/2013/09/340.jpg

讲完啦!

完成一项人生成就:在 NOI 中出题!

感谢 CCF 提供学习和交流的平台。

感谢验题并加强评分参数的王逸松大爷,于纪平大爷。

感谢斟酌题面的张地主。

谢谢大家!