基于 DA 的 8 位 FFT 仿真报告

吴彦成

2023年4月6日

1 概述

本次仿真使用了 Distributed Arithmetic 方法,使用了查找表代替了传统的向量点乘。输入数据类型为 8 位向量,数据类型为浮点数,输出数据 8 位向量,数据类型为浮点数。

2 原理

8 位 FFT 的数学公式如下:

$$F(k) = \sum_{n=0}^{7} x(n)W^{nk},$$

其中,x(n) 为输入向量的第 n 位,F(k) 为输出向量的第 k 位, $W = e^{-2\pi i/8}$ 。从上一阶段的仿真中,我们知道还可以对其进行进一步化简:

$$\sum_{n=0}^{7} x(n)W^{nk} = \sum_{n=0}^{3} (x(n) + (-1)^k x(4+n))W^{nk}.$$

更进一步,我们可以将 $x(n) + (-1)^k x(4+n)$ 写为 16 位二进制的形式:

$$x(n) + (-1)^k x(4+n) = -b_{(n,15)} 2^{15} + \sum_{k=0}^{14} b_{(n,k)} 2^k,$$

其中, $b_{(n,k)}$ 为 0 或 1。由此可知:

$$F(k) = -\left(\sum_{n=0}^{3} b_{(n,15)} W^{n15}\right) 2^{15} + \sum_{k=0}^{14} \left(\sum_{n=0}^{3} b_{(n,k)} W^{nk}\right) 2^{k},$$

3 仿真流程 2

我们注意到,形如:

$$\sum_{n=0}^{3} b_{(n,k)} W^{nk}$$

的取值是有限的,即 $2^4 = 16$ 种。我们将其依次存入 LUT 中,这样一来我们便不用在对上述公式进行计算,而是通过一个 $b_{(0,k)}b_{(1,k)}b_{(2,k)}b_{(3,k)}$ 序列直接对应相应的结果。于是在整个 8 位 FFT 的计算中,我们只需要用到加法器、 $\times 2$ 、 $\times (-1)$,而避免了传统乘法器的使用。

3 仿真流程

虽然说 LUT 的使用 matlab 生成 LUTs 比较繁琐,但这并不是该算法的核心部分,故我们不在此赘述,以下假设我们已经生成好了每一个 k 对应的 LUT。

首先我们对数据进行预处理,16 位的字长允许我们的数据在 -2^{15} 至 $2^{15}-1$ 的范围内。我们取修正因数为 $(2^{15}-1)/max(abs(x))$,然后将 x 中的数据分别点乘修正因子即可。

然后我们将预处理后的数据转化为二进制,便得到了 8 个 16 位二进制数码。根据 DA 方法,我们依次遍历第 1 至 16 位,每一次会得到一个 8 位的二进制码。其中高 4 位对应原始数据的第 1 至 4 位的某一个二进制数位,而低四位则对应 5 至 8 位。我们分别按高四位和低四位进行寻址累加即可,值得注意的是低四位需要乘上 $(-1)^k$ 。再根据情况对总和进行 $\times (-2)$ (最高位)、 $\times 1$ (最低位)、 $\times 2$ (其他位),最后便可以得到 F(k)。

4 查找表

为了实现 8 点 FFT,仿真算法中一共使用了 8 个查找表,每个查找表包含 16 个数据。其中第 k 个查找表存贮的数据如下:

| 0 |
|-----------------------------|
| w^{3k} |
| w^{2k} |
| $w^{2k} + w^{3k}$ |
| w^k |
| $w^k + w^{3k}$ |
| $w^k + w^{2k}$ |
| $w^k + w^{2k} + w^{3k}$ |
| 1 |
| $1+w^{3k}$ |
| $1+w^{2k}$ |
| $1 + w^{2k} + w^{3k}$ |
| $1+w^k$ |
| $1 + w^k + w^{3k}$ |
| $1 + w^k + w^{2k}$ |
| $1 + w^k + w^{2k} + w^{3k}$ |

5 误差

在 1000 组 8 位随机数数据中,仿真结果与 matlab 内置 fft 均方根误 差如下如所示:

而这 8000 个数据总共的均方根误差为 2.0871×10^{-5} , 误差可接受。

5 误差 4

