# 信号的 Daubechies 小波分解与重构

### Dezeming Family

## 2022年5月13日

DezemingFamily 系列书和小册子因为是电子书,所以可以很方便地进行修改和重新发布。如果您获得了 DezemingFamily 的系列书,可以从我们的网站 [https://dezeming.top/] 找到最新版。对书的内容建议和出现的错误欢迎在网站留言。

## 目录

_	- 分解算法															1												
	1 1	系数关系															 						 					1
	1 2	矩阵形式															 						 					1
	1 3	迭代过程															 						 					2
	1 4	塔式分解第	拿法														 						 					3
=	」 □ 重构算法															3												
参考文献														3														

### 一 分解算法

本文是参照 [1] 来写的,但是该书在不少地方的标号和表述都出现了错误,非常影响读者理解。本文 对其进行了改正,并修改了叙述方式,做到更通俗和易懂。

#### 11 系数关系

 $V_{i+1}$  空间的信号可以写为 (系数长度为 N):

$$f_{j+1}(t) = \sum_{k=0}^{N-1} a_{(j+1,k)} \phi_{(j+1,k)}(t)$$
 (-.1)

解耦以后得到:

$$f_{j+1}(t) = \sum_{l \in \mathbb{Z}} a_{(j,l)} \phi_{(j,l)}(t) + \sum_{l \in \mathbb{Z}} c_{(j,l)} \psi_{(j,l)}(t)$$
 (-.2)

其中:

$$a_{(j,l)} = \sum_{k \in \mathbb{Z}} a_{(j+1,k)} h_{k-2l}$$

$$c_{(j,l)} = \sum_{k \in \mathbb{Z}} a_{(j+1,k)} g_{k-2l} \tag{-.3}$$

由于仅在  $k \in [0,1,...,N-1]$  时  $a_{(j+1,l)} \neq 0$ ,所以上式可以写为:

$$a_{(j,l)} = \sum_{k=0}^{N-1} a_{(j+1,k)} h_{k-2l}$$

$$c_{(j,l)} = \sum_{k=0}^{N-1} a_{(j+1,k)} g_{k-2l}$$
(-.4)

单独写一下  $a_{(j,l)}$ :

$$a_{(j,l)} = a_{(j+1,0)}h_{-2l} + a_{(j+1,1)}h_{1-2l} + a_{(j+1,2)}h_{2-2l} + \dots + a_{(j+1,N-1)}h_{N-1-2l}$$

而另外,仅在  $m \in [0,1,2,...,L]$  内  $h_m,g_m \neq 0$ ,也就是说要保证  $0 \leq k-2l \leq L$ ,即  $\frac{k-l}{2} \leq l \leq \frac{k}{2}$ (其 实就是按照序号,0-2l 要小于等于 L,而 N-1-2l 要大于等于 0),最终整理可以得到  $-\frac{L}{2} \leq l \leq \frac{N-1}{2}$ 。注意 L 是一个奇数,所以其实 l 的范围应该写为(也是  $a_{(j,l)}$  不为 0 的 l 下标值):

$$l = \frac{-L+1}{2}, \frac{-L+3}{2}, ..., 0, ..., \frac{N-2}{2}$$
 (-.5)

#### 12 矩阵形式

把信号的系数写为:

$$\mathbf{a} = \left[ a_{(j+1,0)}, a_{(j+1,1)}, ..., a_{(j+1,N-1)} \right]^T \tag{--.6}$$

 $a_{(i,0)}$  计算式为:

$$a_{(i,0)} = a_{(i+1,0)}h_0 + a_{(i+1,1)}h_1 + \dots + a_{(i+1,L)}h_L \tag{-.7}$$

但是,如果到后面,则需要 warp 操作。回忆 D6 小波(L=5),需要 Warp 的行数是 2 行。对于尺度滤波器和小波滤波器来说,需要 Warp 的行数是  $\frac{L-1}{2}$ 。由于 Warp,使得  $a_{(j+1,l)}$  与不应该被归入的内容进行了乘加(我们使用 Warp 仅仅是为了构建正交矩阵,而不是真的需要 warp 操作!)。

另一个问题是, 虽然  $a_{(i+1,0)}$  的下标是从 0 开始的, 但根据式子:

$$a_{(j,l)} = \sum_{k=0}^{N-1} a_{(j+1,k)} h_{k-2l}$$

最低的下标出现在  $l=\frac{-L+1}{2}$  时(注意跟 k 值无关,k 只是累加, $K\in[0,N-1]$  时  $a_{(j+1,k)}$  才有值),此时系数为  $a_{(j,1-L)}$ ,也就是说, $a_j$  中不为 0 的系数的下标是从 1-L 开始的。

warp 最多的一行是最后一行,一共 warp 了 L-1 个值:

$$\left[\underbrace{h_2 \ h_3 \ \dots \ h_{L-1} \ h_L}_{L-1} \ 0 \ \dots \ 0 \ h_0 \ h_1\right] \tag{--.8}$$

因此,我们在系数前添加 L-1 个 0 就可以处理这种情况了。例如  $a_{(i,\frac{1-L}{2})}$ :

$$a_{(j,\frac{1-L}{2})} = \sum_{k=0}^{N-1} a_{(j+1,k)} h_{k+L-1}$$
(-.9)

由于  $h_k$  仅在 h = [0, 1, ..., L] 有值, 所以上式写为:

$$a_{(j,\frac{1-L}{2})} = a_{(j+1,0)}h_{L-1} + a_{(j+1,1)}h_L$$
(-.10)

这跟补 0 以后相乘的方式刚好能对应上。

加上小波系数的变换,我们写成矩阵形式为:

$$\mathcal{W}_{N\times N} \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ a_{(j+1,0)} \\ \vdots \\ a_{(j+1,N-1)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} a_{(j,\frac{1-L}{2})} \\ \vdots \\ a_{(j,0)} \\ \vdots \\ a_{(j,\frac{N}{2}-1)} \\ \hline c_{(j,\frac{1-L}{2})} \\ \vdots \\ \vdots \\ c_{(j,0)} \\ \vdots \\ c_{(j,\frac{N}{2}-1)} \end{bmatrix}$$
(--.11)

补 0 以后, $\mathbf{a}_{j+1}$  的系数为 N+L-1 个。投影以后, $\mathbf{a}_{j}$  的系数是  $\frac{N}{2}+\frac{L-1}{2}$  个。如果我们想继续做分解,就得再在  $\mathbf{a}_{j}$  前面补充 L-1 个 0,然后使用矩阵相乘。此外,如果  $\frac{N}{2}$  是奇数,则在下次分解时有时会去掉最后一个系数,有时会补一个 0,具体应该怎么做还是看具体实现。

怎么进行连续迭代? 就是我们已经知道想要分解几次,那么我们应该如何进行分解呢? 我们需要注意这里面的系数关系, $\frac{1-L}{2}$  到  $\frac{N}{2}-1$ ,如果 L=3 (D4 尺度滤波器),则序号就是 -1 到  $\frac{N}{2}-1$ ,即:

$$a_{(j,-1)}, a_{(j,0)}, a_{(j,1)}, a_{(j,2)}, ..., a_{(j,\frac{N}{2}-1)}$$
 (-.12)

之前  $a_{(j+1,k)}$  的系数是从 0 开始的,因此,注意:

$$a_{(i,0)} = a_{(i+1,0)}h_0 + a_{(i+1,1)}h_1 + \dots + a_{(i+1,L)}h_L \tag{-.13}$$

所以再进行迭代的时候,我们也应该在偶数这里对齐,也就是说,将  $a_i$  设置为:

$$[0, a_{(i,-1)}, a_{(i,0)}, a_{(i,1)}, a_{(i,2)}, ..., a_{(i,\frac{N}{n}-1)}]$$
 (-14)

在下一小节的迭代过程中我们会更详细地讲述这个过程。

#### 13 迭代过程

 $V_{i+1}$  空间的信号 (系数长度为 N):

$$f_{j+1}(t) = \sum_{k=0}^{N-1} a_{(j+1,k)} \phi_{(j+1,k)}(t)$$
 (-.15)

为了投影写起来更方便,我们设  $N=2^iM$ 。我们希望将信号投影到  $V_{j-i}$  和  $W_{j-m}, m=0,1,...,i$  中去(投影 i+1 次),注意:

$$V_{j+1} = W_j \oplus V_j = W_j \oplus W_{j-1} \oplus V_{j-1}$$
$$= W_j \oplus W_{j-1} \oplus \cdots \oplus W_{j-i} \oplus V_{j-i}$$

假设我们要投影 i 次,则我们会在  $\mathbf{a}_{j+1}$  前填充 i(L-1) 个 0。但是,我们需要明确的是 N+i(L-1) 可能不会被  $2^i$  整除(尽管  $N=2^iM$  可以被  $2^i$  整除)。所以,事实上我们会在前面填充 k(L-1) 个 0,从而保证 N+k(L-1) 能够被  $2^i$  整除。

举例说明一下: 假设  $\mathbf{a_3}$  的长度是 24, 我们使用 D4 尺度滤波器, 因此 L=3。  $24=2^3\times 3$ ,所以我们投影三次。

24 + k(L-1) = 24 + 2k 可以整除  $2^3 = 8$ ,所以  $k \neq 4$  的倍数。假如我们选 k = 4,我们会得到 32 个系数的  $a_3$ ,这里用  $n \neq 1$ 来表示补 0 以后的  $a_3$ 。迭代中会出现什么情况?第一次迭代:

乘完以后,系数前面还剩  $3 \land 0$ ,因为矩阵前三排乘以  $'a_3$  是 0,后面都是有值的数了。所以,最终得到:

$$\left[\underbrace{0 \quad 0 \quad 0}_{3} \quad a_{(2,-1)} \quad a_{(2,0)} \quad a_{(2,1)} \quad \dots \quad a_{(2,11)}\right]^{T} \tag{$-.17$}$$

前面只有 3 个 0 了,注意因为第 3 个 0 的系数坐标是偶数位的。继续迭代,则问题来了,迭代完以后前面就没有为 0 的值了,因此由于 warp 的问题,第三次迭代就是错误的。

假如我们选 k=8, 我们会得到 40 个系数的 'a<sub>3</sub>,:

$$\left[\underbrace{0 \ 0 \dots 0}_{16} \ \underbrace{a_{(3,0)} \ \dots \ a_{(3,23)}}_{24}\right]^{T} \tag{--.18}$$

第一次迭代以后,前面会有 7 个 0;第二次迭代以后,前面会剩下 2 个 0,因此最后一次迭代则是正确的。注意 L=3 时,第一次迭代得到的坐标最小的不为 0 的  $a_{(j,l)}$  是  $l=\frac{1-L}{2}=-1$  是一个奇数;第二次迭代得到的坐标最小的不为 0 的  $a_{(j-1,m)}$  是 m=-2 (变回了偶数);第三次迭代之前,前面恰好有 2 个 0,是非常完美的。

本节的内容相对比较绕,大家最好自己在纸上用笔写写画画,否则很容易搞晕。

#### 14 塔式分解算法

上述过程,也就是我们通常所说的塔式分解算法。通过多次迭代,将信号不断地进行分解。

然而,该过程相对来说比较慢,尤其是当 N 很大时,计算过于麻烦。实际计算中,有时会把信号与滤波器的卷积放在频域中进行计算。

另外,通过双正交小波方法,可以有效避免填充0,我们会以后再进行介绍。

## 二 重构算法

重构的过程其实就是分解的逆过程,乘以  $\mathcal{W}_{N\times N}^T$  即可。可以想到的是,越乘得到的 0 就会越多,最终得到原始的补 0 后的系数。过程不再多说。

## 参考文献

- [1] Ruch D K , Fleet P V . Wavelet Theory: An Elementary Approach with Application[M]. John Wiley & Sons, 2009.
- [2] https://zh.m.wikipedia.org/zh/多贝西小波