

1 背景介绍

1.1 线性复杂度

对于一个给定的二元序列 $s = s_0 s_1 \cdots s_{N-1}$ ，假如有一种线性关系能够由前 k 个元素将后续所有的元素都推导出来，即存在一组二元域上的系数 $\lambda_1, \lambda_2, \cdots, \lambda_k$ ，使得

$$s_i = \lambda_1 s_{i-1} + \lambda_2 s_{i-2} + \cdots + \lambda_k s_{i-k} \quad i = k+1, k+2, \cdots, N-1$$

成立。称成员最少的这样一组系数的个数 k 为序列 s 的线性复杂度。且规定全零序列的线性复杂度为 0。

1.2 线性复杂度的性质

对于长度为 N 的序列 $s = s_0 s_1 \cdots s_{N-1}$ ，记 $L_n(s)$ 为其前 n 位的线性复杂度，即其子序列 $s_0 s_1 \cdots s_{n-1}$ 的线性复杂度。

性质 1.2.1 $0 \leq L_N(s) \leq N$

性质 1.2.2 在已知 $L_n(s)$ 的前提下，如果 $n+1 - L_n(s) > L_n(s)$ 时， L_{n+1} 可能的等于 $L_n(s)$ 或 $n+1 - L_n(s)$ ，取这两个值的可能性各占一半；否则 L_{n+1} 只能等于 $L_n(s)$ 。

1.3 线性复杂度图谱

对于给定的序列 $s = s_0 s_1 \cdots s_{N-1}$ ，先假定 $L_0(s) = 0$ 。将点

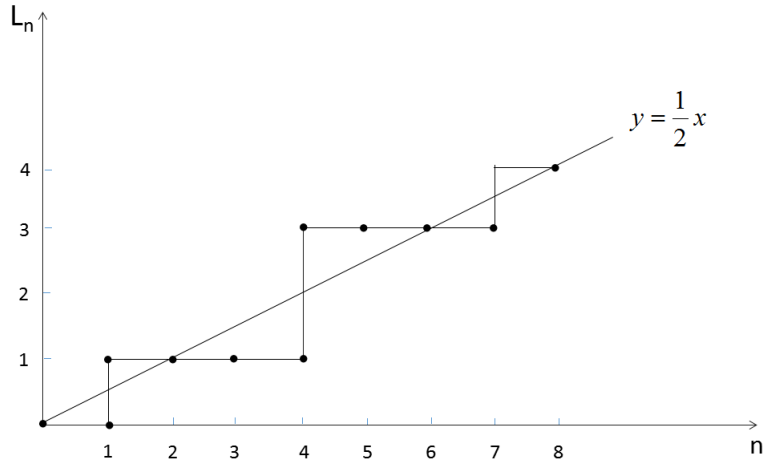
$$(0, L_0(s)), (1, L_1(s)), (2, L_2(s)), \cdots, (N-1, L_{N-1}(s)), (N, L_N(s))$$

依次连接得到的图叫做序列 s 的线性复杂度图谱。因为一般的线性复杂度图谱都死围绕直线 $y = \frac{1}{2}x$ 上下波动的，我们一般也把直线 $y = \frac{1}{2}x$ 画出以作参照。

一个典型的线性复杂度图谱如下所示。

定义 1.3.1 对于某一长度为 N 的序列 s ，定义其 k 阶离差和 ($k=1, 2, 3, \dots$) 为

$$D^k(s) = \sum_{i=1}^N \left| L_i(s) - \frac{i}{2} \right|^k$$



2 问题描述

对于长度为 $2W$ 的序列 s ，假如该序列的每一位都是随机取值（即以 $\frac{1}{2}$ 的概率取1，以 $\frac{1}{2}$ 的概率取0，并且不同位之间的取值相互独立），则其 k 阶离差和只能取有限的值，因而其 k 阶离差和的概率分布是一个离散分布。我们的目标是计算出 $W = 250$ 即长度为500的随机序列的3阶离差和的概率分布。我们记该随机变量为 D_{2W}^k ，其概率分布为 F_{2W}^k 。因为 D_{2W}^k 只取有限的一些值，因此可将 F_{2W}^k 表示为

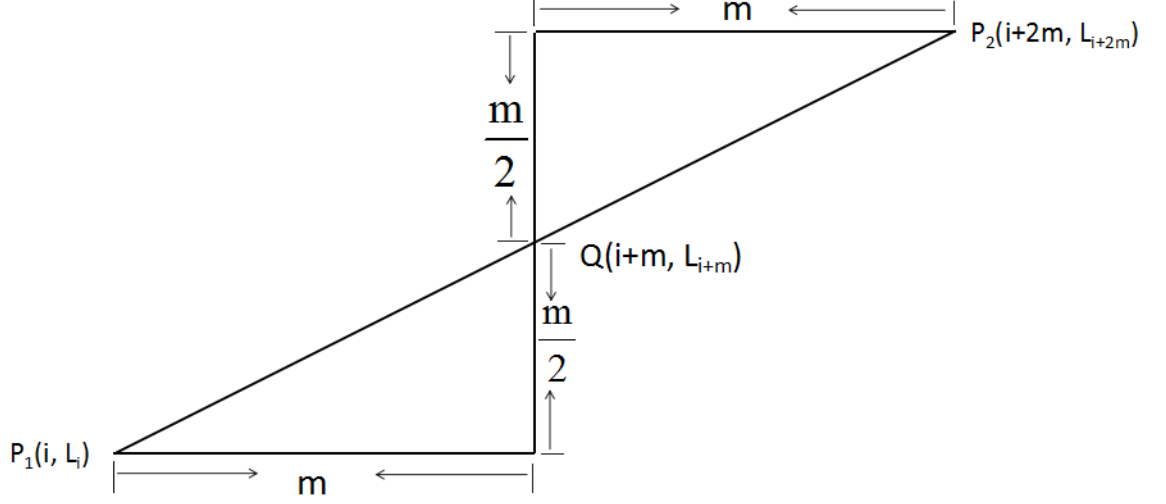
$$F_{2W}^k = \{[a_1, \Pr(a_1)], [a_2, \Pr(a_2)], \dots\}$$

由线性复杂度的性质可知，当某点 $(n, L_n(s))$ 在直线 $y = \frac{1}{2}x$ 之下或就在该直线上时，下一点的 $L_{n+1}(s)$ 的值均以 $\frac{1}{2}$ 的概率取 $L_n(s)$ 或 $n + 1 - L_n(s)$ ，在图形上的直观意义是下一点等可能地保持水平或者跳到直线 $y = \frac{1}{2}x$ 上面去；而当该点在直线 $y = \frac{1}{2}x$ 上方时，下一点必然维持水平。

2.1 解决算法

对于求长度为 $2M$ 的随机序列的 k 阶离差和的概率分布，我们采用的是递归的思想。对此首先来介绍一个概念：全等三角形对。

在一个线性复杂度图谱和参照直线 $y = \frac{1}{2}x$ 组成的图中，我们经常能找到一对或者多对全等的直角三角形，如图所示称这样的一对全等三角形为全等三角对，以下简称三角对。三角对中的一个三角形的水平宽度为 m ，将



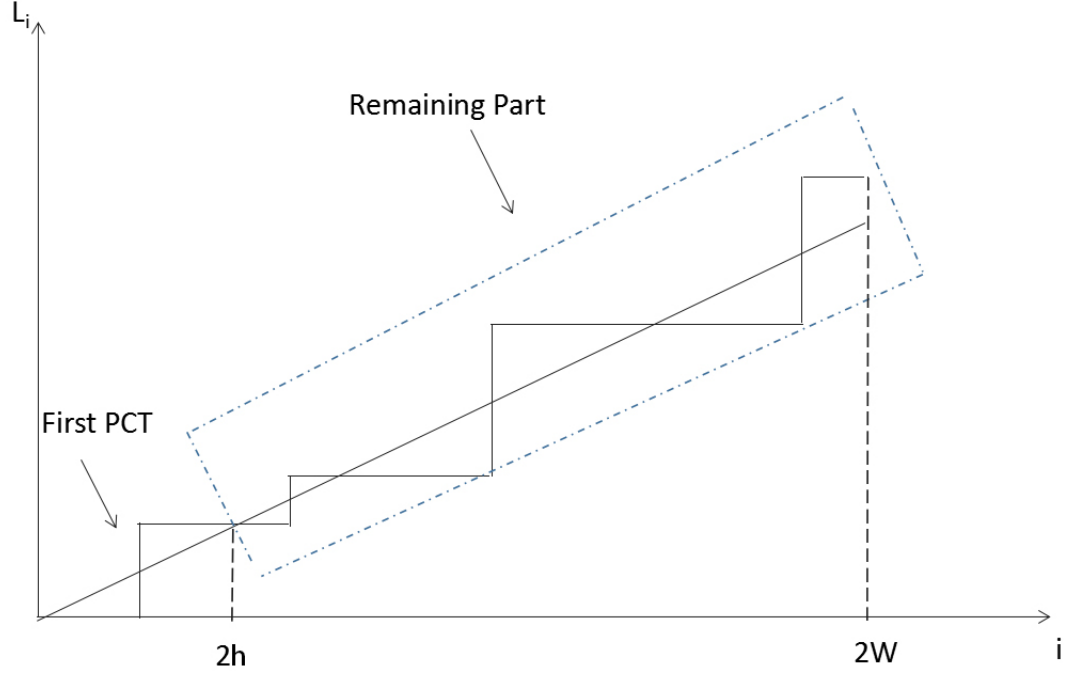
此三角对记为 T_m 。

如此一来，假如我们已知 $F_0, F_2, F_4, \dots, F_{2W-2}$ ，欲求 F_{2W} ，则如下图所示，我们可以将整个线性复杂度图谱分为一个从原点开始的三角对 T_h 和剩余的部分，显然这里 h 可取 $1, 2, \dots, W$ 。而且， T_h 出现的概率很容易计算，易知

$$\begin{aligned} \Pr(T_h) &= \frac{1}{2^h} \\ D^k(T_h) &= \sum_{i=1}^{2h} \left| L_i(s) - \frac{i}{2} \right|^k \\ &= 2 \sum_{i=1}^h \left| L_i(s) - \frac{i}{2} \right|^k - \left| L_h(s) - \frac{h}{2} \right|^k \end{aligned}$$

而剩余部分的水平宽度将小于 $2W$ ，因此对于第一个三角对为 T_h 的情况，其概率分布可以看成以出现 T_h 为条件的条件概率分布。为方便表述，我们先引入运算符号 \circ ：

$$\begin{aligned} [x_1, y_1] \circ [x_2, y_2] &= [x_1 + x_2, y_1 \times y_2] \\ \{[x_1, y_1], [x_2, y_2], \dots\} \circ [x, y] &= \{[x_1, y_1] \circ [x, y], [x_2, y_2] \circ [x, y], \dots\} \end{aligned}$$



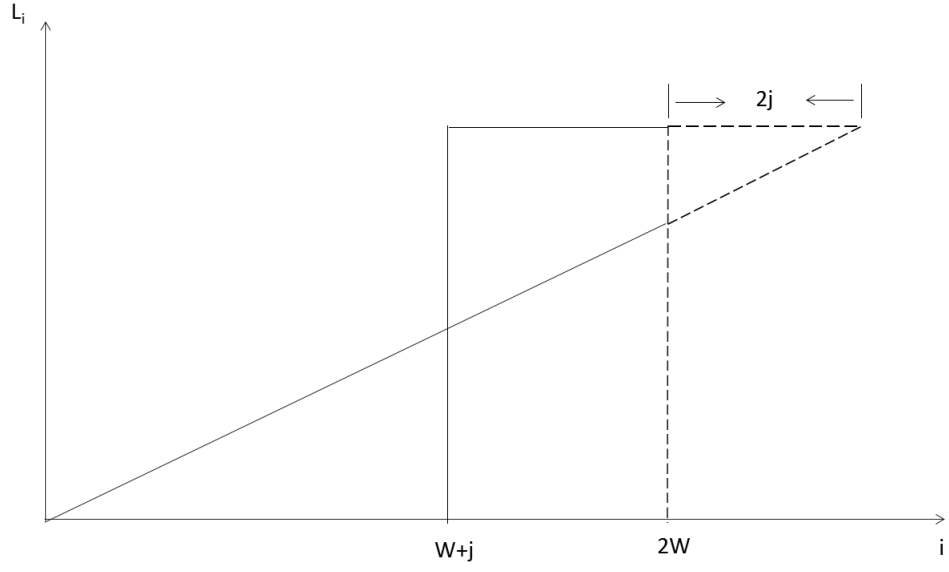
于是，对于第一个三角形是 T_h 的情况，这一部分的概率分布为

$$F_{2W-2h} \circ [D^k(T_h), \Pr(T_h)]$$

但是还有一种情况没考虑进来，就是整个线性复杂度图谱根本就连一个完整的三角对都没有，换句话说，整个线性复杂度图谱就是个残缺的三角对，正如下图所示： 同样，为了方便表述我们用 T'_h 来表示上图所示的不完整三角对，这表明其下底边长为 h ，易知 j 可取 $W+1, W+2, \dots, 2W$ 。易知

$$\begin{aligned} \Pr(T'_h) &= \frac{1}{2^h} \\ D^k(T'_h) &= \sum_{i=1}^{2W} \left| L_i(s) - \frac{i}{2} \right|^k \\ &= 2 \sum_{i=1}^h \left| L_i(s) - \frac{i}{2} \right|^k - \sum_{i=1}^{2h-2W-1} \left| L_i(s) - \frac{i}{2} \right|^k \end{aligned}$$

这里需要特别说明的是上面的计算概率公式只对 $h = W+1, W+2, \dots, 2W-1$ 成立，因为对于 T'_{2W} 是有两种情况与之对应的，其实也就是最后一点跳与



不跳这两种情况，如下图所示： 也就是说 $\Pr(T'_{2W}) = 2 \frac{1}{2^{2W}} = \frac{1}{2^{2W-1}}$ 。

至此，我们可得得到计算 F_{2W} 的递归公式

$$F_{2W} = (\bigcup_{h=1}^W F_{2W-2h} \circ [D^k(T_h), \Pr(T_h)]) \bigcup (\bigcup_{h=W+1}^{2W} [\Pr(T'_h), D^k(T'_h)])$$

