## 高级算法设计与分析作业 3-1

## 钟赟 202028013229148

## 2021年5月30日

1. 证明斐波那契门在第一种张量网络运算下封闭。

设  $F = [f_0, f_1, \dots, f_n]$ ,  $H = [h_0, h_1, \dots, h_m]$  分别是 n 元 m 元对称函数,其中  $f_{i+2} = f_i + f_{i+1}$ ,  $h_{i+2} = h_i + h_{i+1}$ 。一个度为 n 的 F 点和一个度为 m 的 H 点构成一个张量网络,网络只有一条内部边连接 F 和 H,其余 m+n-2 条边是外部边。

证明此开放张量网络的函数 S 是一个斐波那契门,即 S 是对称函数,S 的函数值满足相同的递推关系。

证明. 函数 S 可以表示为:

$$S(x_1, x_2, \dots, x_{m+n-2}) = \sum_{e \in \{0,1\}} F(x_1, x_2, \dots, x_{n-1}, e) H(e, x_1, x_2, \dots, x_{m-1})$$

 $i \exists F = [f_0, f_1, \dots, f_n], H = [h_0, h_1, \dots, h_m].$ 

首先证明 S 为对称函数。设  $s_j$  表示输入中有 j 个 1 时的 S 值, $j=0,1,\ldots,m+n-1$ 。

 $\forall k \in \{0,1,\ldots,m+n-1\}$ , 设 S 的 k 个输入 1 中,有 i 个来自 F 的外部边,有 j 个来自 H 的外部边, $i,j \in \{0,1,\ldots,m+n-2\}, i+j=k$ ,则有

$$s_k = \sum_{e \in \{0,1\}} f_{i,e} h_{j,e}$$

$$= f_i h_j + f_{i+1} h_{j+1}$$

$$= f_i h_j + (f_i + f_{i-1}) h_{j+1} \qquad F$$
是斐波那契门
$$= f_i (h_j + h_{j+1}) + f_{i-1} h_{j+1}$$

$$= f_{i-1} h_{j+1} + f_i h_{j+2} \qquad H$$
是斐波那契门

继续递推可得  $f_{i-1}h_{j+1} + f_ih_{j+2} = f_{i-2}h_{j+2} + f_{i-1}h_{j+3} = \dots = f_{i-t}h_{j+t} + f_{i+1-t}h_{j+1+t}$ ,即当 F 和 H 中为 1 的外部边总数不变,S 的值不变。

因此,对于任意置换  $\pi$ ,

$$S(x_1, x_2, \dots, x_{m+n-2}) = S(x_{\pi(1)}, x_{\pi(2)}, \dots, x_{\pi(m+n-2)})$$

: S 是对称函数。

下证 S 满足斐波那契性质:

 $\forall i \in \{0,1,\ldots,m+n-3\}$  ,  $\dot{\mathbf{q}}$ 

故 S 满足斐波那契性质,函数 S 是一个斐波那契门。