

4. 栈与队列

(c3) 栈应用：栈混洗

邓俊辉

deng@tsinghua.edu.cn

栈混洗

❖ 考查栈 $A = \langle a_1, a_2, \dots, a_n \rangle$ 、 $B = S = \emptyset$

❖ 只允许 将 A 的顶元素弹出并压入 S ，或
将 S 的顶元素弹出并压入 B

❖ 若经过一系列以上操作后， A 中元素全部转入 B 中

$$B = \langle a_{k1}, \dots, a_{kn} \rangle$$

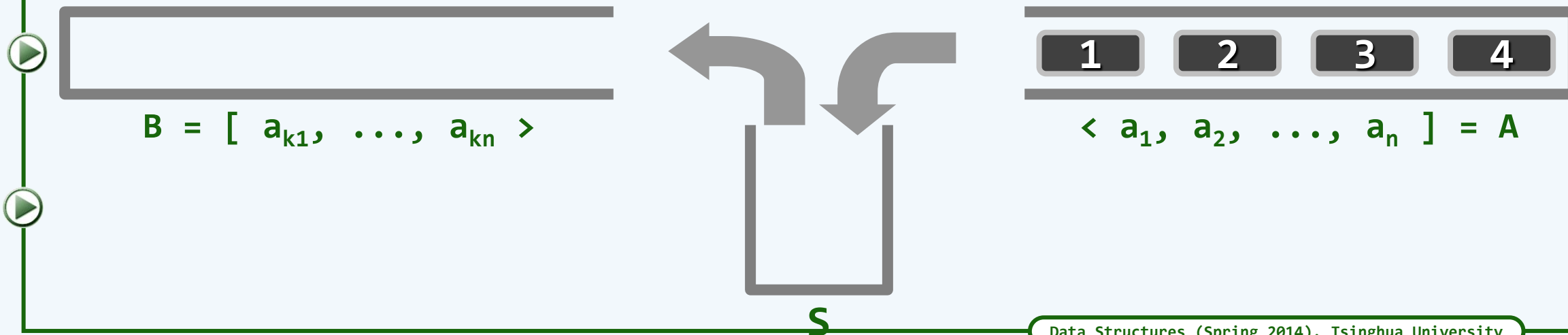
则称之为 A 的一个栈混洗 (stack permutation)

// 左端为栈顶

// $S.push(A.pop())$

// $B.push(S.pop())$

// 右端为栈顶



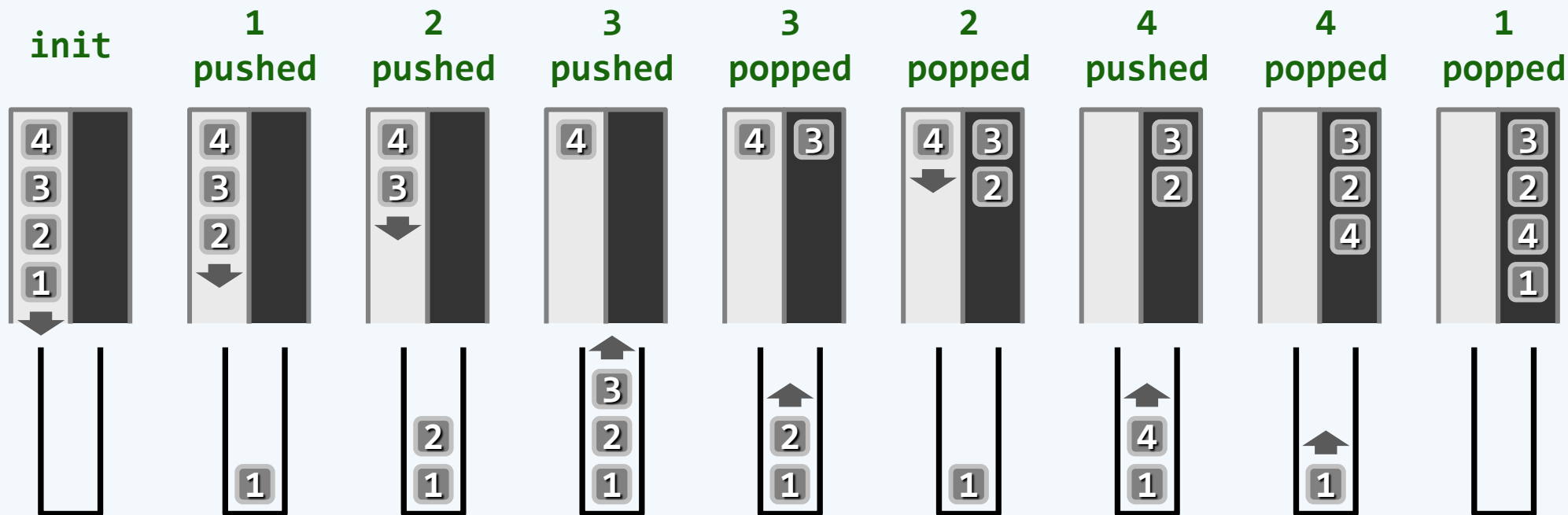
计数

❖ 同一输入序列，可有多种栈混洗

[1, 2, 3, 4 > , [4, 3, 2, 1 > , [3, 2, 4, 1 > , ...

❖ 长度为n的序列，可能的混洗总数 $SP(n) = ?$

//显然， $SP(n) \leq n!$



计数

$$\diamond SP(1) = 1$$

❖ 设栈S在第k次pop()之后重新变空，则k无非n种情况：

$$SP(n) = \sum_{k=1}^n SP(k-1) \cdot SP(n-k)$$

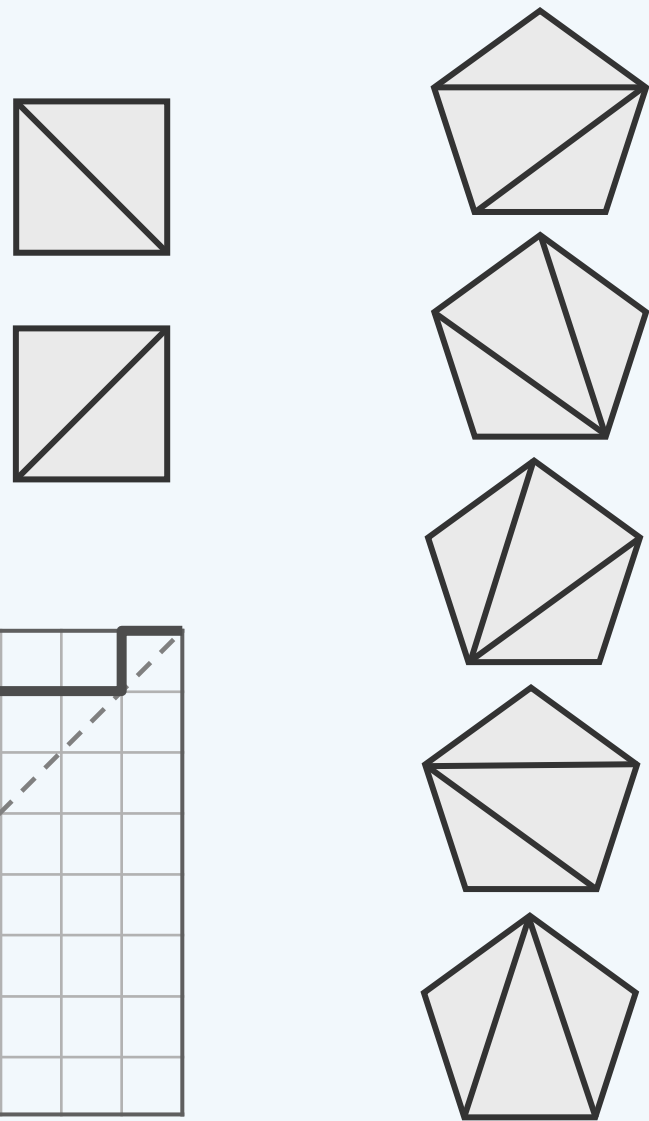
$$= \text{Catalan}(n) = (2n)! / (n+1)! / n!$$

$$\diamond SP(2) = 4! / 3! / 2! = 2$$

$$SP(3) = 6! / 4! / 3! = 5$$

... ..

$$SP(6) = 12! / 7! / 6! = 132$$



甄别

❖ 输入序列 $\langle 1, 2, 3, \dots, n \rangle$ 的
任一排列 $[p_1, p_2, p_3, \dots, p_n]$
是否为栈混洗？

❖ 简单情况： $\langle 1, 2, 3 \rangle, n = 3$

栈混洗共 $6! / 4! / 3! = 5$ 种

全排列共 $3! = 6$ 种

//少了一种...

❖ $[3, 1, 2]$

//为什么是它？

❖ 观察：任意三个元素能否按某相对次序出现于混洗中，与其它元素无关 //故可推而广之...

❖ 对于任何 $1 \leq i < j < k \leq n$, $[\dots, \boxed{k}, \dots, \boxed{i}, \dots, \boxed{j}, \dots]$ 必非栈混洗

❖ 反过来，不存在 “ $\boxed{312}$ ”模式的序列，一定是栈混洗吗？

甄别

❖ 充要性： A permutation is a stack permutation iff
(Knuth, 1968) it does NOT involve the permutation 312 //习题[4-3]

❖ 如此，可得一个 $O(n^3)$ 的甄别算法 //进一步地...

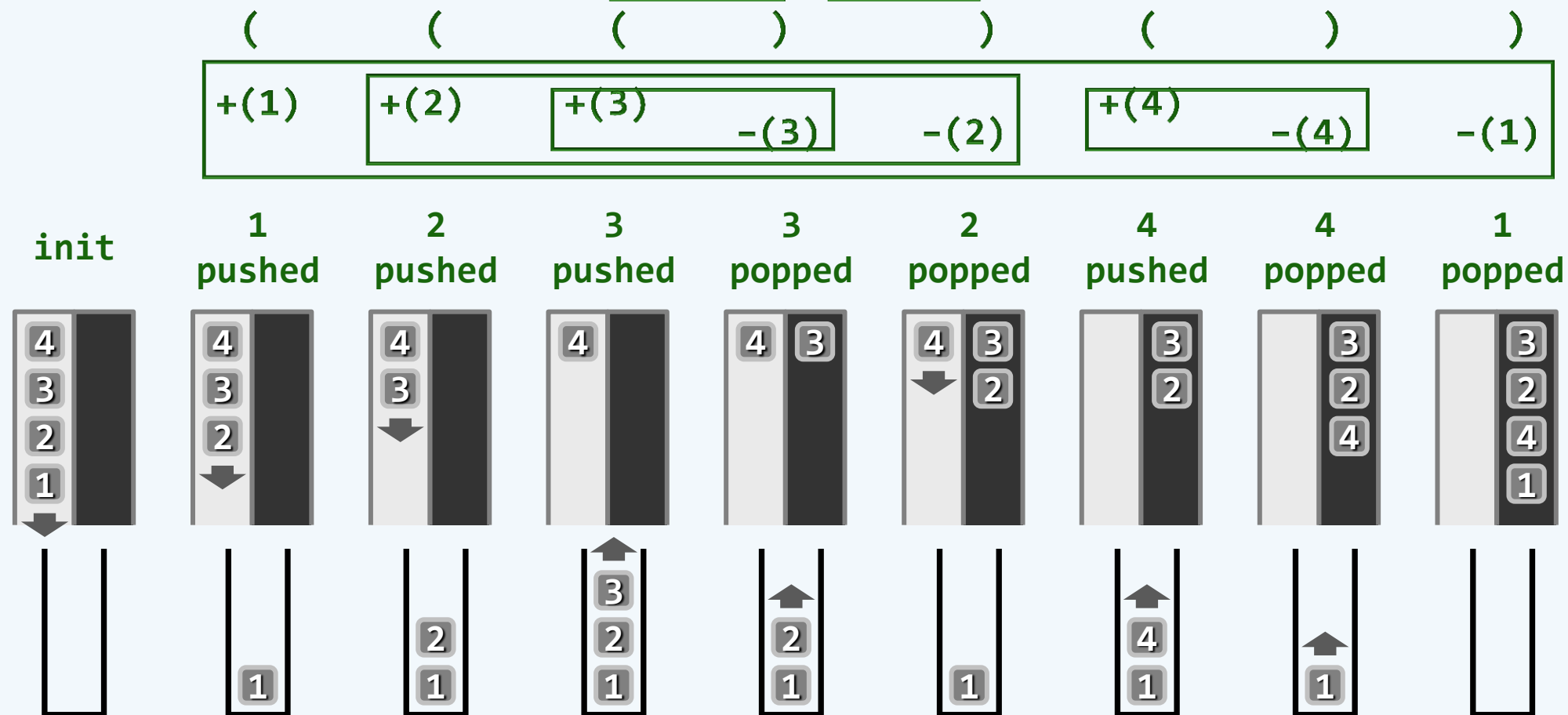
❖ $[p_1, p_2, p_3, \dots, p_n]$ 是 $[1, 2, 3, \dots, n]$ 的栈混洗，当且仅当
对于任意 $i < j$ ，不含模式 $[\dots, j+1, \dots, i, \dots, j, \dots]$

❖ 如此，可得一个 $O(n^2)$ 的甄别算法 //再进一步地...

❖ $O(n)$ 算法：直接借助栈A、B和S，模拟混洗过程 //为何可行？
每次S.pop()之前，检测S是否已空；或需弹出的元素在S中，却非顶元素

括号匹配

❖ 观察：每一栈混洗，都对应于栈S的n次push与n次pop操作构成的序列



❖ n个元素的栈混洗，等价于n对括号的匹配