L-01 Swap

原案: monkukui

解法提供: monkukui, ReiVindicatio, tardigrade

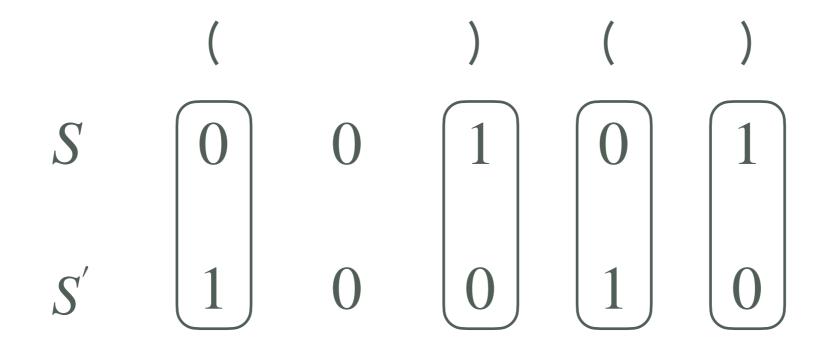
解説: monkukui

2023年5月4日

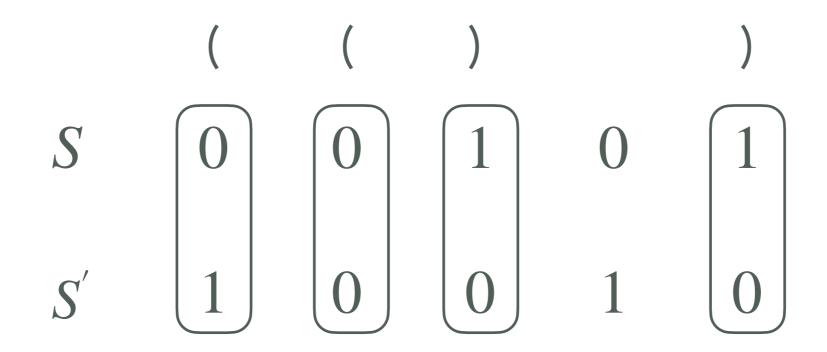
• 操作後の文字列 S' を考える

S 0 0 1 0 1 S' 1 0 0 1 0

- 操作後の文字列 S' を考える
- 括弧の対応が取れた S の部分列と一対一対応する
 - 0を '(', 1を ')' とみなす



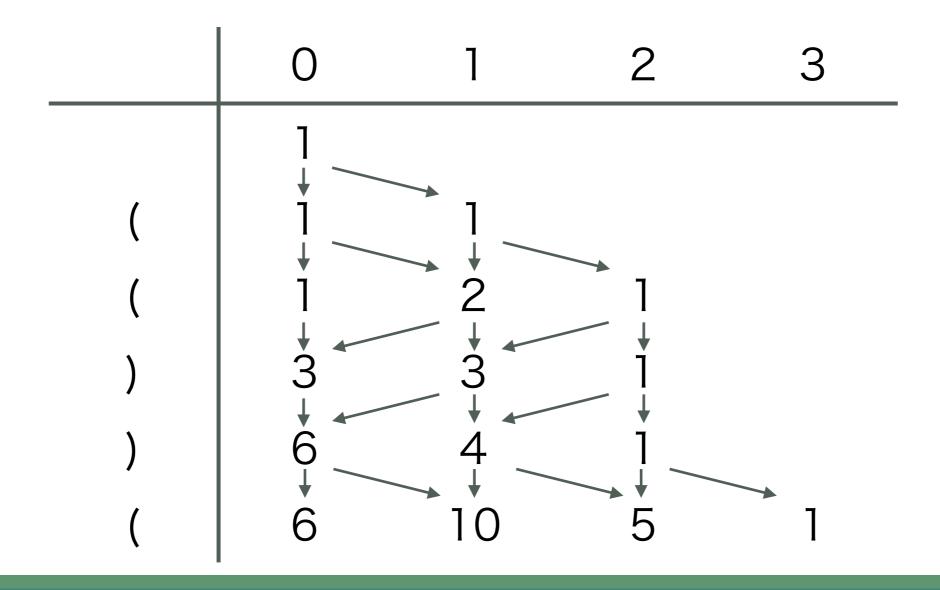
- 操作後の文字列 S' を考える
- 括弧の対応が取れた S の部分列と一対一対応する
 - 0を '(', 1を ')' とみなす



- ・ 言い換え後の問題:
 - 入力: '(', ')' からなる長さ N の文字列 S
 - ・出力: Sの連続とは限らない部分列であって、 括弧の対応が取れた文字列の個数

簡単な DP

• dp(i,j) := i 番目の文字まで見て、 括弧の開きがj 個であるときの部分列の数



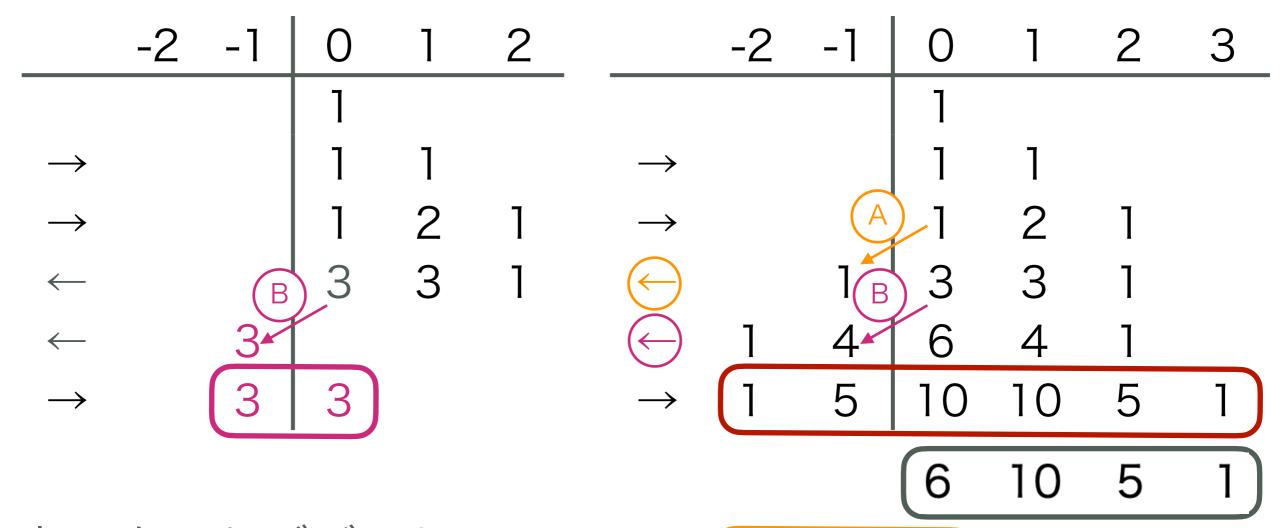
正しい DP テーブル 負を許すとしたら?

・ 左と右でなぜズレた????

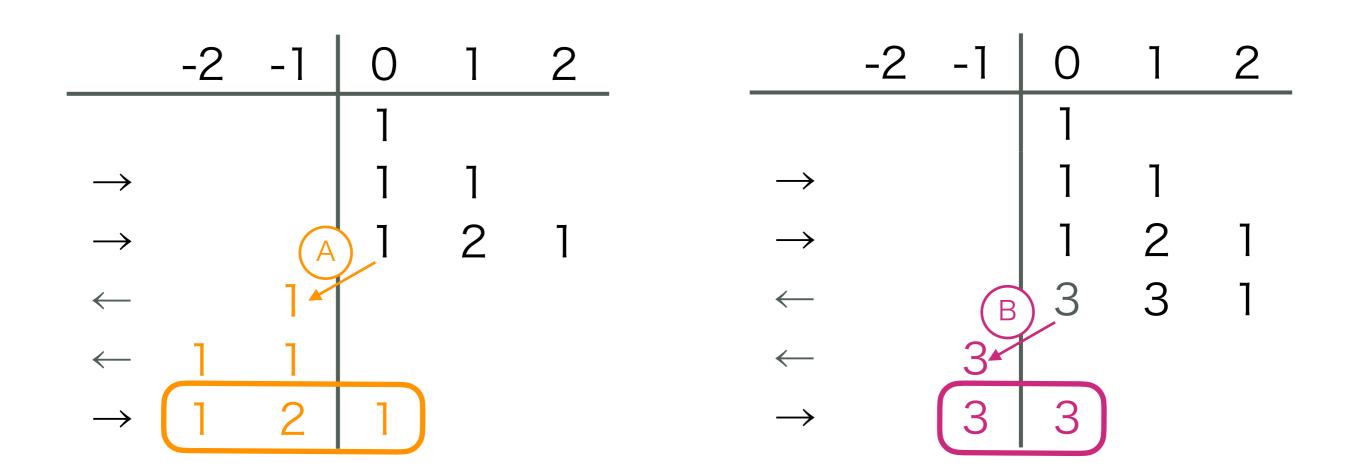
負を許すとしたら?

・ 左と右でなぜズレた????? 1 2 1

負を許すとしたら?

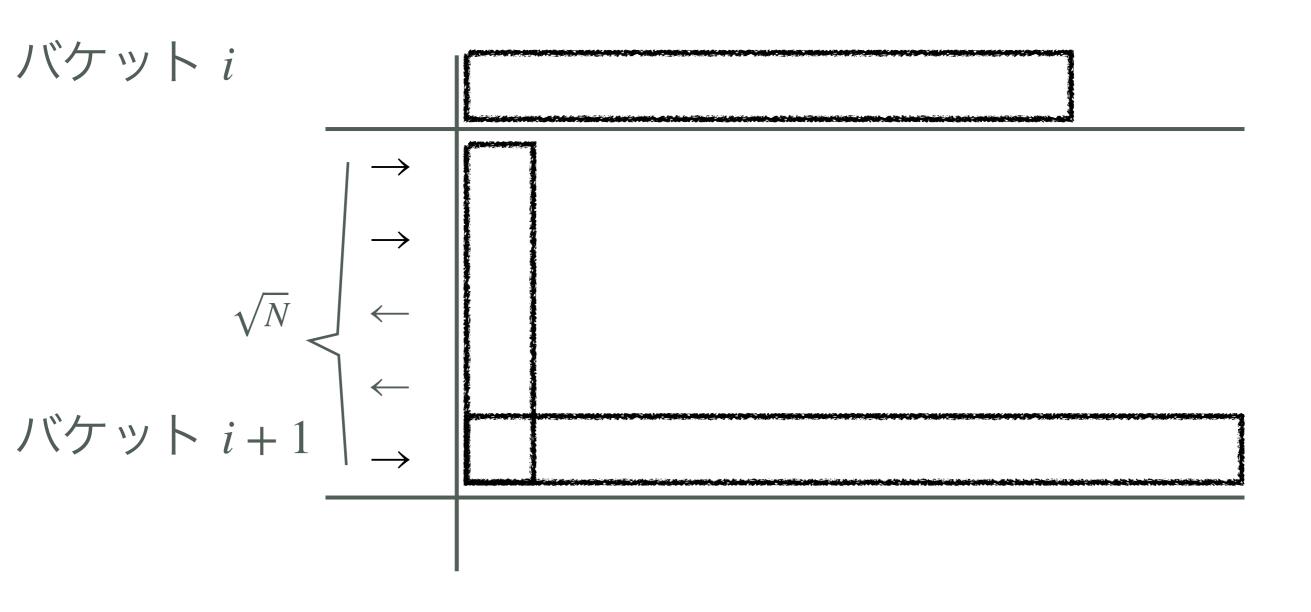


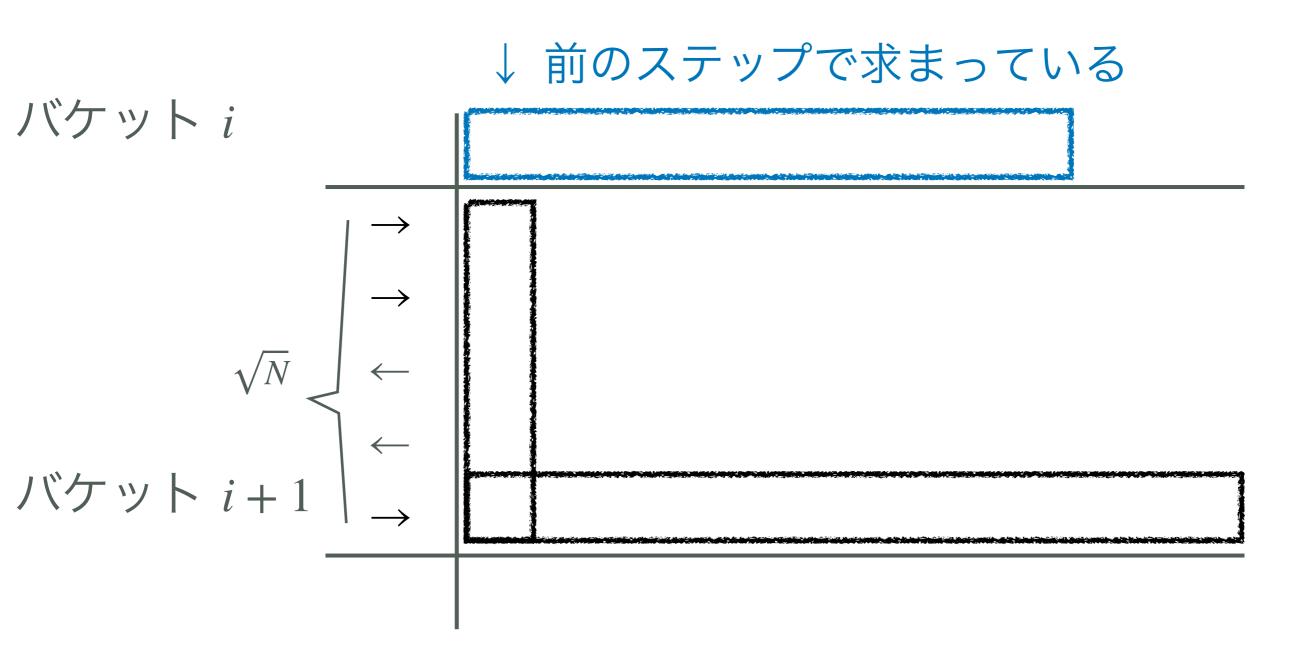
- ・ 左と右でなぜズレた????? 1 2 1
- <u>二項係数の重なりで表現できる</u>

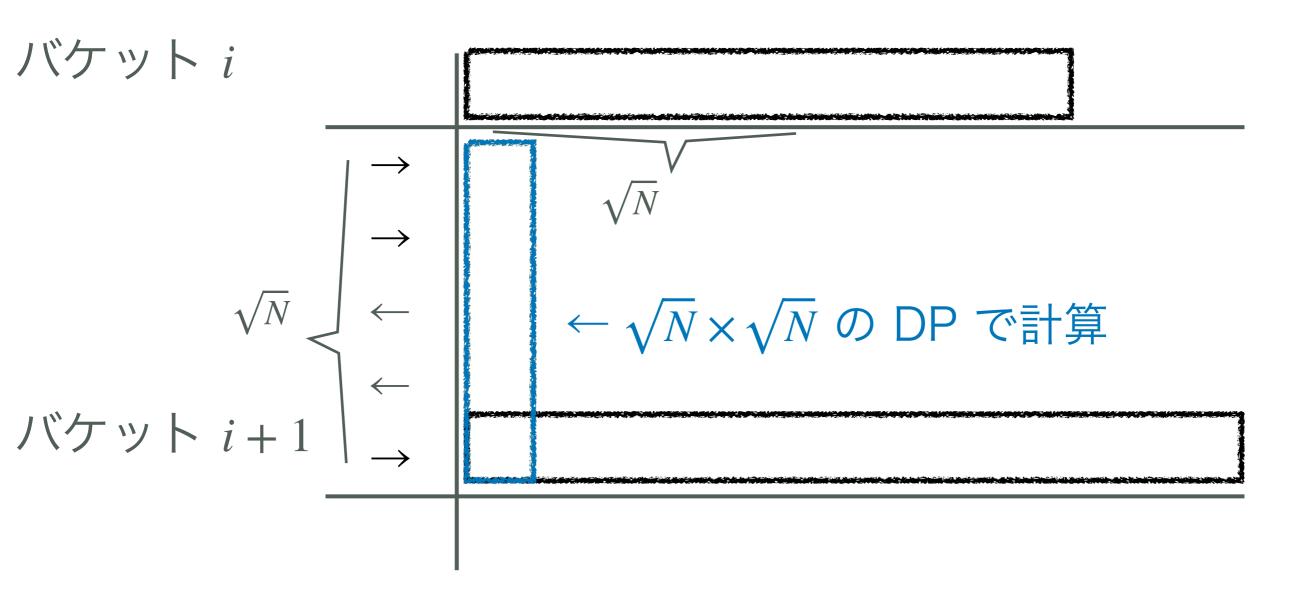


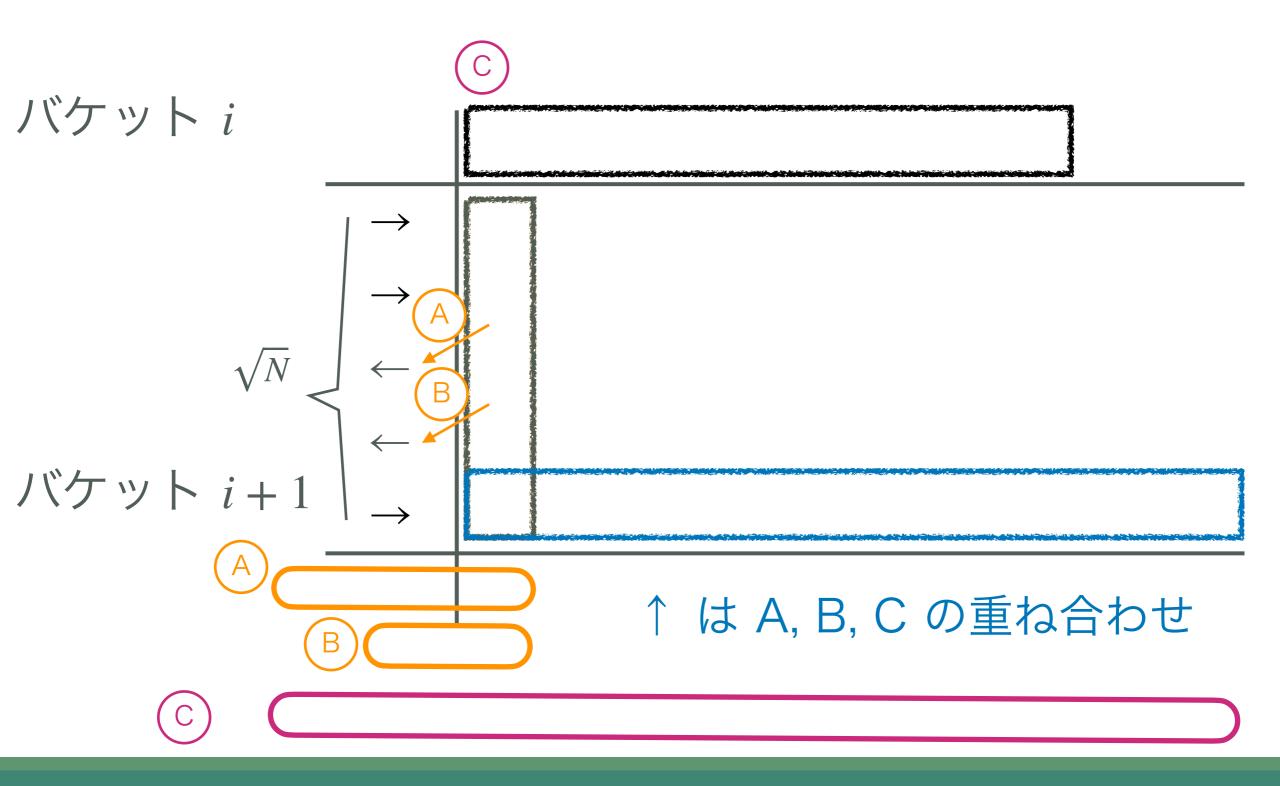
- わかれば良いこと:
 - ←のタイミングで飛び出るときの値

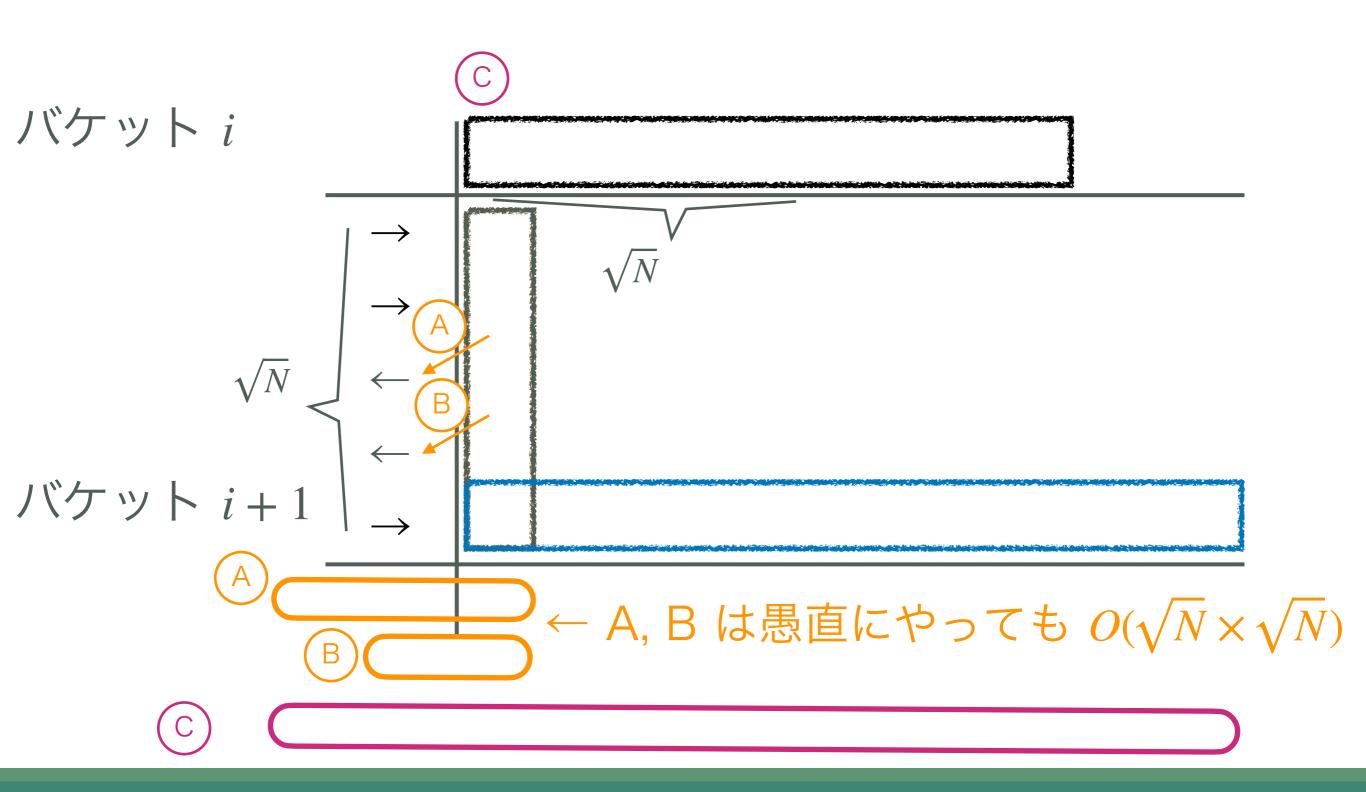
- ・方針: $B = \sqrt{N}$ として、各ステップ i $(0 \le i)$ で以下を計算
 - Step1: $dp[i \cdot B + j][0] (0 \le j < B)$ を計算
 - 。Step2: $dp[i \cdot B][*]$ から、 $dp[(i+1) \cdot B][*]$ を計算

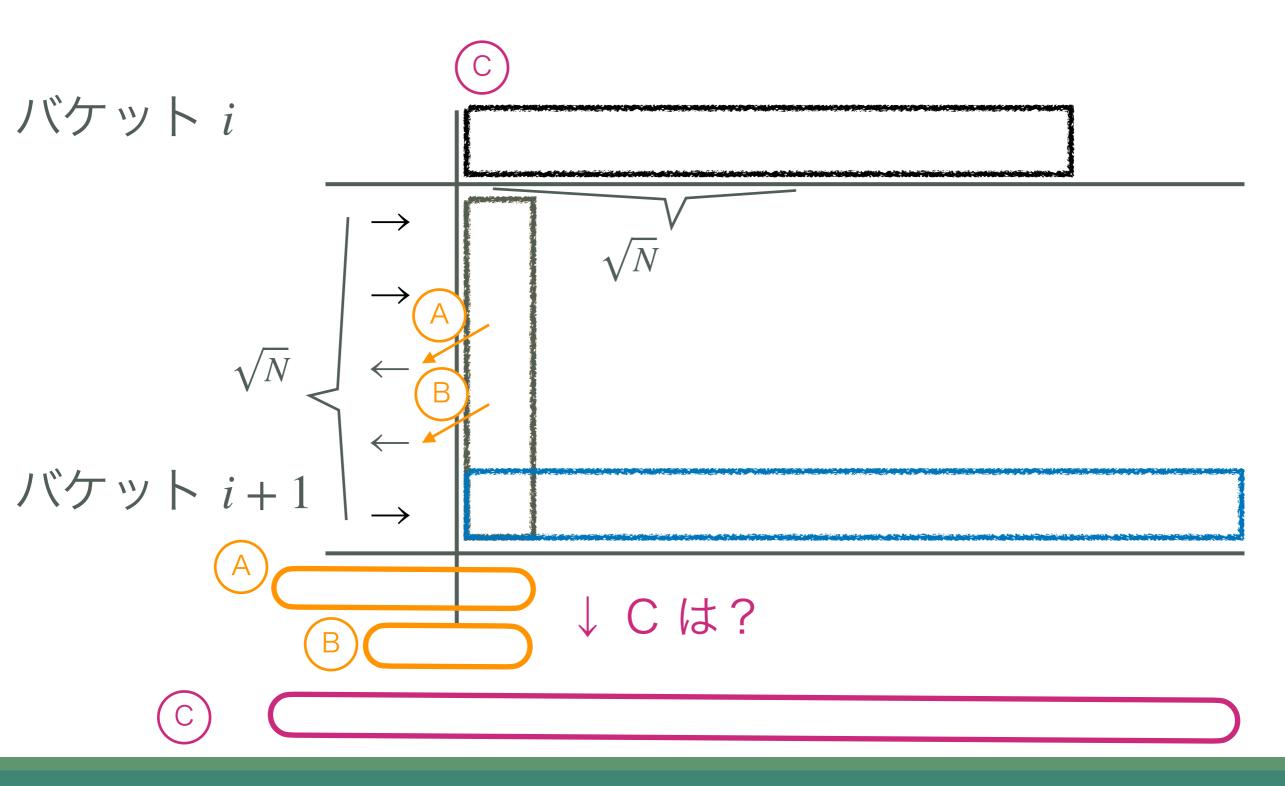












畳み込み

まとめて計算できる

		a_0	a_1			
バケットi		2	4			
	\rightarrow	2	24	4		
	\rightarrow	2	44	28	4	
	\rightarrow	2	64	612	212	4
バケット i+1						
	a_0	$_{3}C_{0}$	$a_{03}C_{1}$	$a_0 _3C_2$	$a_{03}C_3$	
畳み込みで						
まとめて計質できる			$a_{1\ 3}C_{0}$	$a_{1} {}_{3}C_{1}$	$a_{1\ 3}C_{2}$	$a_{13}C_{3}$

計算量

• 時間計算量: $O(N\sqrt{N}\log N)$

• 空間計算量: O(N)