Конфигируем генератор на ролки за слот машина с рестрикции

1. Въведение

Хаотичното разбъркване (без детерминизъм) на колекция от елементи е не тривиална задача. Ако считаме ендаквите елементи от колекцията за неразличими, то сортирането ще е единствено, докато разбъркванията ще са точно $\frac{n!}{k_1! \times k_2! \times \ldots \times k_j!}$ на брой, където

n е броя на всички елементи в колекцията, а k_1 , ..., k_j са съответно броевете на повторенията на различимите j елементи в колекцията.

Например, броят на разбъркванията на редицата (колекцията) от числови елементи

$$3, 1, 2, 1, 1, 2$$
 е равен на $\frac{6!}{3! \times 2! \times 1!} = 60$, докато сортирането е само едно: $1, 1, 1, 2, 2, 3$ (1^{-ците}, $2^{-\text{ките}}$ и $3^{-\text{ките}}$ са неразличими елементи).

Въвеждането на рестрикции върху дадено разбъркване може както да улесни, така и да усложни алгоритъма за осъществяването му, но по отношение на сложност по време за работа – винаги ще нараства при всяка рестрикция в средния случай.

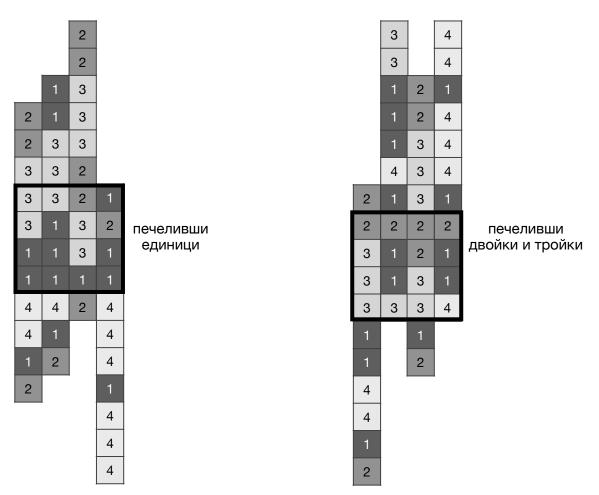
2. Специфична механика, в която са необходими рестрикции

Да разгледаме слот игра с клъстерна стратегия за изплащане. В този тип стратегия играта изплаща спрямо таблица на изплащанията, тогава и само тогава, когато не по-малко от k на брой неразличими символи имат поне една съседна стена с поне един друг символ от клъстера (от гледна точка на математиката – символите са просто квадрати с идентификационен номер). От тук идва и името на стратегията за изплащане.

Нека номерираме символите с числата от 1 до n, където n е броя на всички различни символи по ролките. Да разгледаме например печелившо множество от ролки, за което $n=4,\,k=5$ и екрана е с размерност 4×4 (под печелившо множество от ролки ще разбираме такова множество, което може да генерира поне една печалба от всички видове разположения на ролките):



github.com/andy489



В първия случай с печелившите единици, от четвъртата ролка са взети последните два символа и са се допълнили с първите два от ролката. Аналогично и за втората и четвъртата ролки от втория случай.

Искаме да предоставим алгоритъм, които при вход – множество от множества от бройки за всеки символ по дадена ролка създава непечелившо множество от ролки за клъстерна слот машина. Алгоритъмът трябва да приема като допълнителни параметри:

- n брой на различимите елементи (tiles) по ролките;
- k минимален брой елементи в печеливш клъстер;
- sl_i , sr_i минимален и максимален брой за стакнати символи на $i^{\mathsf{-Tata}}$ ролка;
- re максимален брой опити за избор на символ, който да се постави в ролката, преди да се траверсира цялата ролка, за да се намери подходящо място за текущо избрания символ (retries);
- d минимална дистанция между веки два неразличими елемента по ролката, които са от различни стакове;
- *т* минимален брой съседни ролки, в който да липсва поне един символ от всеки вид в поне една от тях. (Тази рестрикция служи за улеснение на алгоритъма и може да се валидира програмно. Чрез нея може да се задава грубата форма на клъстера дали да е по-вертикална или по-хоризонтална (разпрозтираща се на повече ролки))

Примерен вход	Примерен очакван изход
[0,11,10,0,8,6,0,4,3], [11,0,10,10,0,6,5,0,3], [11,11,0,10,8,0,5,4,0], [0,11,10,0,8,6,0,4,3], [11,0,10,10,0,6,5,0,3], [11,11,0,10,8,0,5,4,0], [0,11,10,0,8,6,0,4,3], [11,0,10,10,0,6,5,0,3], [11,11,0,10,8,0,5,4,0]	[2, 2, 2, 9, 9, 9, 3, 3, 3, 5, 5, 5, 8, 8, 8, 5, 5, 5, 2, 2, 2, 3, 3, 3, 5, 5, 8, 2, 2, 2, 6, 6, 6, 2, 2, 3, 3, 3, 6, 6, 6, 3] [1], 6, 9, 1], 4, 7, 1], 3, 6, 4, 9, 6, 3, 7, 9, 3, 1], 4, 3, 1], 6, 3, 1], 4, 6, 1], 4, 3, 6, 7, 4, 1], 3, 4, 7, 3, 1], 7, 4, 1], 3, 4, 1], 3, 4] [2, 2, 2, 4, 4, 4, 2, 2, 7, 7, 7, 4, 1], 1], 5, 5, 5, 8, 8, 8, 4, 4, 4, 8, 1], 1], 2, 2, 2, 1], 1], 1], 2, 2, 2, 5, 5, 5, 1], 1], 7, 7, 5, 5, 4, 4, 4] [9, 3, 2, 5, 9, 2, 8, 6, 2, 3, 9, 2, 8, 3, 6, 2, 8, 5, 2, 3, 8, 6, 3, 5, 6, 3, 5, 6, 3, 2, 6, 5, 2, 3, 5, 2, 3, 5, 2, 3, 5, 2, 3, 5, 2] [6, 6, 6, 4, 7, 7, 7, 9, 9, 9], 1], 1], 3, 3, 3, 4, 4, 4, 1], 1], 7, 7, 3, 3, 3, 1], 1], 6, 6, 6, 3, 3, 3, 4, 4, 4, 1], 1], 3, 4, 4, 4] [7, 8, 1], 7, 2, 1], 4, 7, 5, 2, 4, 1], 2, 7, 4, 5, 7, 1], 8, 4, 2, 1], 4, 2, 5, 8, 1], 2, 4, 8, 2, 4, 5, 1], 2, 4, 5, 1], 2, 4, 5, 1], 2, 5, 5, 5, 2, 2, 6, 6, 6, 5, 5, 3, 3, 3, 6, 6, 6, 2, 2, 2, 3, 3, 3, 8, 8, 8, 3, 3, 3, 2, 2, 2, 9, 9, 9, 3, 8, 5, 5, 5] [9, 6, 1], 4, 9, 3, 1], 4, 9, 1], 3, 4, 1], 7, 3, 6, 7, 3, 6, 7, 3, 4, 6, 1], 7, 4, 6, 1], 7, 4, 6, 1], 1], 1], 2, 2, 2, 1], 1], 1], 5, 5, 5, 4, 4, 4, 5, 5, 2, 2, 4, 1], 1], 2, 2]

В примера по-горе ролките с четни номера (броене с база 0) са стакнати с [3,3], а ролките с нечетни номера са стакнати с [k-3-1,k-3-1], т.е. с 1, ако приемем, че k=5 и дистанцията между всеки два неразличими tile-а да е поне 2=d-1.

Аналогично може да зададем ролките на четни номера да са стакнати с $[m_1,m_2]$, а ролките с нечетни номера да са стакнати с $[k-m_2-1,k-m_2-1]$ и отново да получим друг вид непечеливши стакнати ролки и дистанцията между всеки два стака с нерачзличими tile-а да е поне m_1 .

3. Алгоритъм

- 1. Намапваме id-то на всеки tile със съответния му брой в сортиран дървовиден тар (работи по-бързо за малко на брой ключове отколкото хеш мап-а) за всяка ролка.
- 2. Създаваме двусвързан списък, в който ще генерираме резултата за съответната ролка, тъй като ще правим операции по вмъкване на елемент в края, в началото и на произволен индекс.
- 3. Създаваме втори дървовиден тар, в който ще съхраняваме за ключ id на tile, а за стойност преди колко позиции назад се среща първия tile със същото id.
- 4. Докато има tile-ове за поставяне по ролките избираме произволно число от 0 до броя на всички tile id-та, които са останали за поставяне минус 1. След това пропускаме това произволно число от стриима на ключовете на тар-а (дървовидния тар е сортирана структура) и присвояваме в променлива id-то на текущия за поставяне tile. Взимаме броя на този tile и ако той е равен на 0 изтриваме ключа с това id от тар-а и се връщаме в началото на 4. (в началото на while цикъла).
- 5. Избираме размера на текущия стак и задаваме броя на повторенията да е минималното от текущия стак и броя, с който разполагаме от tile-a с това id.
- 6. Ако последно поставения tile от този вид е не по далеч от зададената минимална дистанция се връщаме отново на стъпка 4. Преди да се върнем на стъпка 4 обаче, проверяваме дали не сме направили максималния предефиниран брой такива връщания и ако да значи няма как да изберем стак от tile-ове, които да поставим най-накрая в списъка с tile-ове и за това преминаваме към поставяне на стека от текущия tile на първата допустима позиция в началото на списъка. Ако не успеем да поставим стека от текущия tile и по този начин за повече от предефиниран максимален брой произволни tile-ове чак токава връщаме празен списък, с който да индикираме че сортирането с така конфигурираните рестрикции се е провалило. Актуализираме броя на tile-овете и последно срещаните позиции на всеки tile, който се е появявал в ролката до сега.
- 7. В противен случай сме поставили стека с tile-ове и само актуализираме броя на tileовете и последно срещаните позиции на всеки tile, който се е появявал в ролката до сега.
- 8. Проверяваме дали в началото и края на ролката няма конфликти (т.е. дали няма tileове, които са на дистанция по-малка от минималната позволена, като свържем началото с края на двусвързания списък).

Този алгоритъм ни позволява да генерираме непечеливши ролки с максимален стак за слот машина с клъстерна стратегия за изплащане, ако изплаща за минимум k символа в клъстера, където $k \geq 5$.

Нека например k=7. Примерни непечеливши ролки със същите пропорции на броя символи както от предходния пример ще са следните:

Примерен вход	Примерен очакван изход
[0,11,10,0,8,6,0,4,3],	[8, 8, 8, 8, 2] 2 2 6, 6, 6, 6, 2 2 2 2 6, 6, 6, 9, 9, 9, 3, 3, 3, 3, 5, 5, 5, 5, 2 2 2 3, 3, 3, 3, 5, 5, 5, 5, 5, 3, 3]
[11,0,10,10,0,6,5,0,3],	[6, 6, 7, 7, 1, 3, 3, 4, 4, 1, 1, 9, 9, 6, 6, 4, 4, 1, 1, 6, 6, 9, 4, 4, 3, 3, 7, 7, 1, 1, 3, 3, 7, 4, 4, 1, 1, 3, 3, 4, 4, 1, 1, 3, 3]
[11,11,0,10,8,0,5,4,0],	[5, 5, 5, 5, 7, 7, 7, 7, 2] 2 2 4, 4, 4, 4, 4, 5, 5, 5, 5, 8, 8, 8, 8, 2 2 2 2 1, 1, 1, 1, 1, 7, 4, 4, 4, 4, 1, 1, 1, 1, 1, 2 2 2, 4, 4, 1, 1, 1]
[0,11,10,0,8,6,0,4,3],	[2] 2 8, 8, 3, 3, 2 9, 9, 5, 5, 2 2 3, 3, 8, 8, 6, 6, 3, 3, 2 2, 5, 5, 9, 6, 6, 6, 3, 3, 2 2, 6, 6, 5, 5, 2 2, 3, 3, 5, 5, 5]
[11,0,10,10,0,6,5,0,3],	[9, 9, 9, 4, 4, 3, 3, 3, 3, 6, 6, 6, 6, 7, 7, 7, 7, 3, 3, 3, 3, 4, 4, 4, 4, 1, 1, 1, 1, 6, 6, 1, 1, 1, 1, 3, 3, 1, 1, 1, 4, 4, 4, 4, 7]
[11,11,0,10,8,0,5,4,0],	[4, 4, 5, 5, 2 2, 4, 4, 1, 1, 8, 8, 2, 4, 4, 1, 1, 2 2, 8, 8, 1, 1, 2 2, 5, 5, 1, 4, 4, 2, 2, 7, 7, 4, 4, 5, 5, 1, 1, 7, 7, 5, 5, 1, 1, 2, 2, 7]
[0,11,10,0,8,6,0,4,3],	[6, 6, 6, 6, 8, 8, 8, 8, 6, 6, 9, 9, 9, 5, 5, 5, 5, 2, 2, 2, 2, 2, 3, 3, 3, 3, 3, 3, 3, 3, 3, 5, 5, 5, 5, 5, 3, 3, 2, 2, 2, 2, 2, 3, 3, 3, 3, 3, 3, 5, 5, 5, 5, 5, 3, 3, 2, 2, 2, 2, 2, 2, 3, 3, 3, 3, 3, 3, 5, 5, 5, 5, 5, 3, 3, 2, 2, 2, 2, 2, 2, 3, 3, 3, 3, 3, 3, 3, 3, 5, 5, 5, 5, 5, 3, 3, 2, 2, 2, 2, 2, 2, 2, 3, 3, 3, 3, 3, 3, 3, 3, 3, 3, 3, 3, 3,
[11,0,10,10,0,6,5,0,3],	[7, 7, 3, 3, 1, 6, 6, 9, 9, 4, 4, 1, 1, 7, 7, 9, 6, 6, 3, 3, 4, 4, 7, 1, 1, 6, 6, 4, 4, 3, 3, 1, 1, 4, 4, 3, 3, 1, 1, 4, 4, 3, 3, 1, 1]
[11,11,0,10,8,0,5,4,0]	[7, 7, 7, 7, 4, 4, 8, 8, 8, 8, 2] 2] 2] 7, 5, 5, 5, 5, 5, 2] 2] 2] 2, 5, 5, 5, 5, 1, 1, 1, 1, 1, 2, 2] 2, 1, 1, 1, 1, 4, 4, 4, 4, 1, 1, 1, 4, 4, 4, 4, 4]

В този пример обаче, ролките с **четни** номера са стакнати с [4,4] (дистанцията между всеки два неразличими tile-a е поне 2), а ролките с **нечетни** номера са стакнати с [k-4-1,k-4-1]=[2,2] и дистанцията между всеки два неразличими tile-a е поне 4.

Аналогично може да зададем ролките на четни номера да са стакнати с $[m_1,m_2]$, а ролките с нечетни номера да са стакнати с $[k-m_2-1,k-m_2-1]$ и дистанцията между всеки два неразличими tile-а в четните ролки да е поне m_1 , а в нечетните да е поне $k-m_1-1$ и отново да получим друг вид непечеливши стакнати ролки.