

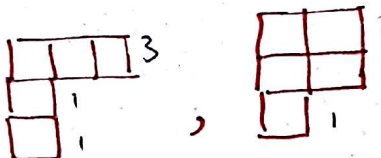
بررسی حالت های بازی chomp

$$\text{chomp}[m, n] \rightarrow N$$

$$\text{chomp}[n, n] \rightarrow N \quad \text{فردن (2,2) \rightarrow حالت برد}$$

$$\text{chomp}[1, n], \text{chomp}[n, 1] \rightarrow N$$

$$2 \text{ row chomp} \begin{cases} [a, a-1] \rightarrow P \\ \text{o.w.} \rightarrow N \end{cases}$$

$$3 \text{ row chomp} \begin{cases} [a, b, 1] \rightarrow P \\ \text{o.w.} \rightarrow N \end{cases}$$


بررسی بازی حالتی فردن و توزیع  $\leftarrow$  دو بسته با  $m, n$  مهره دو حرکت مجزا می تواند بسته ها را خالی نسیم  
در بسته ها دیگر بسته ها را در بسته تقسیم نسیم  
وضعیت پایانی (1,1)

**جواب**  $\leftarrow (m, n)$  اگر  $m, n$  عدد فرد باشند  $\rightarrow$  وضعیت  $P$   
در غیر این صورت  $\rightarrow$  وضعیت  $N$

دو بسته با  $m, n$  چوب لیستی در صورتی که باقی مانده از بسته ها بزرگ تر معکوس از بسته ها کوچک تر را بردارد  
فردی برنده است نه پاید بسته را خالی کند

$$(a, b) \text{ اگر } a \leq b \rightarrow N$$

$$(a, b) \text{ اگر } a > b \rightarrow N \text{ (با حرکت استراتژیک)}$$

$$a = b + r \rightarrow \text{جواب: } (b, r) \text{ (که } r < b \text{)}$$

بازی تقاضای یویا  $\leftarrow$  هر بازیکن در نوبت خود به تعداد مهره برمی دارد (در دور اول بسته همدی بسته را بردارد) یوین  
بعدا بسته بیس تر از مقدار مهره ای که رقیب در دور قبلی برداشته بردارد  
اگر  $n$  فرد  $\rightarrow$  حالت برد: برداشتن یک مهره

$$n \text{ زوج} \rightarrow n = 2^k \rightarrow \text{وضعیت } P$$

$$\text{در غیر این صورت} \rightarrow \text{وضعیت } N : \text{حالت برد: برداشتن یک مهره}$$

توان 2

بررسی بازی نیم با قانون دارون : نیم جاری را با جایی ادامه می دهیم که حداقل دو دسته با بیش از یک مهره داشته باشیم و وقتی به حالتی رسیدیم که فقط یک دسته با بیش از یک مهره داریم آن را طوری سالی می کنیم که تعداد فردی دسته با یک مهره بماند.

\* **نیمیل** : آرایه ای از خانه ها شماره گذاری شده ، توهم خونه تعدادی که داریم و حرکت مجاز : حرکت دادن یک مهره به یکی از خانه ها که سمت چپ

|   |   |              |    |
|---|---|--------------|----|
| 0 | 1 | 2            | 3  |
|   | 0 | <del>0</del> | 00 |

همان نیم است که به ازای هر مهره که با تعداد مهره شماره خانه اش داریم می توانیم خانه هایی که تعدادی زوج شده دارند را حذف کنیم

\* **نور شکات** : دو بازیکن سیاه و سفید داریم ، در هر سطر یک مهره سیاه و یک مهره سفید داریم . حرکت مجاز : هر بار یک مهره سفید که همسایه اش را در همان سطر جابجایی کند . مهره ها نمی توانند از هم رد شوند .

|   |   |   |
|---|---|---|
| • |   | • |
| • | • | • |
|   | • | • |

همان نیم است که تعداد سطرها تعداد دسته هاست و فاصله بین دو مهره در هر سطر تعداد مهره ها که دسته صفا ط است .

\* **نیم بلطانی** : تعدادی بله ، روی هر بله تعدادی مهره داریم . حرکت مجاز : انتخاب یک بله و جابجایی حداقل یک مهره به بله باین تر .

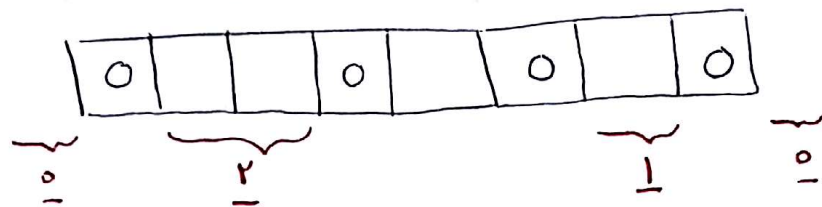
وضعیت P : جمع نیم تعداد مهره ها روی بله ها فرد صفر باشد . وضعیت N : 0. w.

\* **K - نیم مورد** : n دسته ، حرکت مجاز : انتخاب یک دسته و برداشتن تعدادی مهره از آن (مجموعاً حداقل یک مهره)

وضعیت P : جمع نیم در بیان  $\underline{k+1}$  صفر باشد . وضعیت N : 0. w.

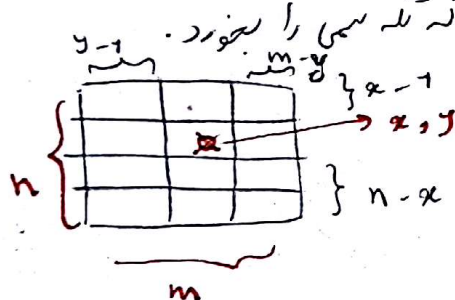
\* دلار نقره ای: تعدادی سکه روی یک نوار خانه بندی شده، حرکت مجاز: ابتدا یک سکه و حرکت به سمت چپ. سکه ها نمی توانند از روی هم عبور کنند در هر خانه حداکثر یک سکه داریم.

سکه ها را از سمت راست زنجیر جدا می کنیم فاصله بین دومی و سومی مجاز است. تعداد دومی ها یک دسته است.



اگر این فاصله ها صفر شود کسی که نوبت حرکت می باز دارد.

\* تکلیف سی: یک یک  $n \times m$  داریم و نقطه  $(x, y)$  از آن می است. حرکت مجاز: ردن بهش محدودی یا افقی به باقی مانده تکلیف و خوردن یکی از پیش ها، بازگشتی می باز که تکلیف سی را بخورد.



همان نیم با چهار دسته است

تعریف تابع انتقال راندی (SG)

برای هر وضعیت از بازی می  $x$

$$sg(x) = \text{mex} \{ sg(y) \mid y \in F(x) \}$$

$sg(x) = 0$  وضعیت پامی

و یک وضعیت از دسترس است به وضعیت  $p$

لکه وضعیت پامی تا عضو صحیح و ناممکن

$$sg(x) = x \bmod m+1 \quad S = \{0, \dots, m\}$$

بازی مجموع: هرگاه چند بازی داشته باشیم و هر بازی در نوبت خود بتواند یک حرکت مجاز روی بازی ها انجام دهد

$S$  بازی بازی مجموع: جمع نیم وضعیت بازی ها به حالت  $p$  است که  $S$  مجموع آن است

حالت پامی: همه بازی ها به حالت پامی خود برسد



بازی نیم لایحه: مانند بازی نیم از یک دسته به تعداد دلخواه مهر برداریم یا یک دسته شامل حداقل 3 مهر را به در (شکستن و برداشتن) دسته‌ها دیگر تقسیم کنیم.

$$g(4k+1) = 4k+1$$

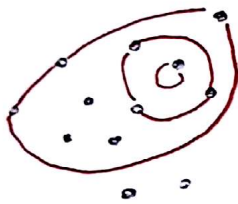
$$g(4k+2) = 4k+2$$

$$g(4k+3) = 4k+4$$

$$g(4k+4) = 4k+3$$

بازی ریختن: یک مجموعه متناهی نقطه در صفحه، حرکت مجاز رسیدن یک حلقه‌ی بسته به حداقل از یک از نقاط در (شکستن و برداشتن) و یک هیچ حلقه‌ی دیگری را قطع نمی‌کند.

← تعدادی دسته داریم. در هر مرحله باید حداقل یک مهر از یک دسته برداریم و در صورت تمایل اون دسته را به دو دسته‌ی دیگر تقسیم کنیم.



$$Sg(n) = n$$

بازی کپلر: یک ردیف از  $n$  بولینگ با حرکت مجاز: یک بولینگ یا دو بولینگ مجاور را می‌توانیم (شکستن و برداشتن)

← در هر حرکت می‌توانیم یک یا دو مهره از یک دسته برداریم و در صورت تمایل دسته را به دو دسته دیگر تقسیم کنیم.

بازی شطرنج داسون:  $n$  ستون داریم به ردیف داریم با ردیف اول و سوم سرباز دارد ما زدن مهره‌ها محدود (شکستن و برداشتن) الزامی است در غیر این صورت سرباز باید به جلو حرکت کند.

← اگر دسته‌ای تکیده داشت آن را بردار.

می‌شه از یک دسته دو مهره برداشت

می‌شه از یک دسته سه مهره برداشت و در صورت تمایل دسته را به دو دسته افراز کرد.

بازری های جانبدارانه

بازین صحت راست است  $\leftrightarrow$  حریف مجاز ازین وضعیت بقیه این دارد به نوبت کدام بازین است

در وضعیت های نامک  $(P_L, P_R)$

در وضعیت  $P_L$  هر دو صحت  $N_R$  است  $\leftrightarrow$  حریف صحت  $P_R$  است  $\leftrightarrow$  حریف صحت  $N_L$  است  $\leftrightarrow$  حریف صحت  $P_R$  است

در وضعیت  $(P_L, P_R)$  بازین صحت استراتژی برد دارد

$(P_L, N_R)$  بازین صحت است استراتژی برد دارد

$(N_L, P_R)$  بازین صحت است استراتژی برد دارد

$(N_L, N_R)$  بازین صحت است استراتژی برد دارد

در عدد یا عدد غایب ازین وضعیت  $\times$  باز

$$(P_L, N_R) \leftrightarrow x < 0$$

$$(N_L, P_R) \leftrightarrow x > 0$$

$$(N_L, N_R) \leftrightarrow x \parallel 0$$

$$(P_L, P_R) \leftrightarrow x = 0$$

بازری های مساوی:  $m \times n$  عدد دارد بازین صحت صورت محدودی و بازین راست صورت افقی

بازری  $C(m, n)$  ازین بازری با ابعاد  $m \times n$  و  $2^{L-1} < m < 2^L$  و  $2^{r-1} < n < 2^r$

اگر  $L = r$  ازین بازری صحت است

اگر  $L < r$  ازین بازری صحت است

اگر  $L > r$  ازین بازری صحت است

$$C(m, n) = \begin{cases} \left\lceil \frac{n+1}{2^{L-1}} \right\rceil - 2 & L < r \\ - \left( \left\lceil \frac{m+1}{2^{r-1}} \right\rceil - 2 \right) & L > r \end{cases}$$

بازی تک ماندی: یک قطعه  $m \times n$  داریم. بازیکن حین بازی با بردن یک یا چند مربع از یک یا چند ستون مساوی تقسیم می‌کند و بازیکن را به بردن یک یا چند مربع مساوی تقسیم می‌کند.

لحظه تقسیم  $m, n$  به عوامل اول  $p_i \leq p_{i+1}$   $m = p_1 p_2 \dots p_L$

$n = q_1 q_2 \dots q_r$   $q_i \leq q_{i+1}$

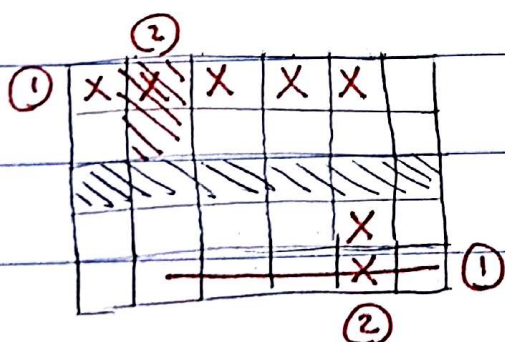
اگر  $l = r$  ارزش بازی صفر و اگر  $l < r$  ارزش بازی مثبت و در غیر این صورت ارزش بازی منفی.

$$V(m, n) = \begin{cases} q_{l+2} + q_{l+3} + \dots + q_r + 1 & l < r \\ -(p_{r+2} + p_{r+3} + \dots + p_L + 1) & l > r \\ 0 & l = r \end{cases}$$

بازی Black out: استفاده از چند حلقه در برابر صرف

\* یک  $5 \times 6$  grid داریم در هر حرکت بازیکن می‌تواند یک سطر یا ستون را انتخاب کند و یک یا همه آن را رنگ کند بطوریکه حداقل یک خانه سفید رنگ شود و اگر

استراتژی برد: ابتدا سطر وسط را کامل رنگ می‌کنیم سپس تعداد سطرها و ستون‌ها زوج خواهد شد کافیت هر حرکتی که حرف انجام می‌دهد نسبت به مرکز  $grid$  قدرتی کنیم در نهایت ما به برنده خواهیم بود.



X به دستبرد