## Refined activation strategy و activation strategy برای بازی های رنگ آمیزی June 2003. Revised April 2006 and March 2007

معر في

نتايج

استنتاج

بهترین استرا تڑی برای بازی های رنگ آمیزی

در این پوستر با روشی جدید برای بازی های رنگ آمیزی روی گراف آشنا می شوید که در واقع بهترین روش برای بیشتر بازی های رنگ آمیزی می باشد

## تعاریف بکار رفته

The game coloring number:

The game coloring number برای یک گراف برای اولین بار به برای تحقیق درباره ی "The game chromatic number" طور رسمي معرفي شد. تعریف برای گراف جی در یک بازی دو نفره ( بازی رنگ آمیزی) آلیس و باب با بازی کردن اول آلیس به این صورت که در هر نوبت بازی به وسیله ی هر کدام از این دو شامل رنگ کر دن یک راس بی رنگ از گراف

بازی زمانی تمام می شود که تمام راس ها رنگ شده

بر ای یک ر اس مانند ایکس از گر اف جی بی ایکس ر ا تعداد همسایه های ایکس که فبل از ایکس رنگ شده اند تعریف می کنیم امتیاز بازی را اینگونه تعریف می کنیم  $S=1+ \max b(x)$ 

هدف آلیس کاهش امتیاز تا جای ممکن می باشد در حالی که هدف باب افز ایش امتیاز تا جای ممکن است :The game chromatic number

the game chromatic number بر ای گر اف G که با xg ( G ) نمایش می دهیم در یک بازی دو نفره تعریف می شود. گر اف G بالای شناخته شده برای the game chromatic number آن را یک گراف متناهی در نظر بگیرید و X را ست رنگ ها در نظر بگیرید آلیس و باب ، با بازی کردن اول آلیس به نوبت بازی می کنند که هر نوبت از بازی کر دن هریک از آنها شامل رنگ کر دن یک را س از گراف G از رنگهای X می شود به صورتی که دو هیچ رأس مجاوري یک رنگ نباشند . آلیس بازي را مي بر د در صورتي که تمام رئوس G رنگ شده باشند در غیر این صورت باب

The game chromatic number برای گراف G یا ( xg ( G کمترین تعداد رنگ ها در ست X می با شدکه آلیس یک استراتژی

;  $colg(H) = max \{colg(G) : G in H \} فرض کنید که یک بار چزی رنگ آمیزی روی گراف G انجام می شود بر ای اینکه آلیس Activation strategy را بتوانند انجام دهد$ به یک علامت گزاری خطی ۷۱ باز ( G ) ۷ نیاز داریم ۷۱ ۷۱ اگر i<j اگر x>v و x،v باشد X همسایهی بیرونی برای Y می باشد و v همسایه درونی برای X می باشد در اولین حرکت آلیس راس v1 را رنگ می کند فرض کنید که باب راسی مانند v0 ر ۱ ر نگکر ده باشد سیس آلیس ر أسی مثل ر أس ۷ ر ا انتخاب می کند (با دز نظر گرفتن این که قبلا انتخاب نشده باشد) و ر أسی از بین همسایه های بیرونی x که least-index باشد را انتخاب می کند.اگر x را رنگ می کند. در غیر این صورت آلیس مراحل قبلی را

 $_{
m X}$  این کار  $_{
m U}$  می کند و همین کار را ادامه می دهد تا و قتی که در رأسی مثل رأس  $_{
m U}$  متوقف می شو د یا به دلیل این که قبلا active شده باشد یا به دلیل این که u هیچ همسایه ی رنگ نشدهی بیرونی نداشته باشد.در هردو صورت آلیس u را active می کند و آن را رنگ می کند اگر این اتفاق بیفتد که رأس ۷ که توسط باب رنگ شده است هیچ همسایه ی بیر و نی غیر رنگ شده نداشته باشد آلیس رأسی را انتخاب می کند که least-indexed باشد و آن را رنگ می کند.

:Refind activation strategy

'در refined activation strategy آليس همانند activation strategy رؤس را رنگ آميزي مي كند ولي با اين حال دو ويژگي در refind activation strategy وجود دارند که در activation strategy وجود دارند: 1: علامت گذاری به صورت rough ordering می با شد و رؤس به زیر مجموعه های کوچک تر تقسیم می شوند . رابطه ی رنگ آمیزی انتقالی نیست و رابطهی ر نگ آمیز ی بین رؤس ممکن است در زمان های مختلف متفاوت باشد

2: هر رأس اولويت مخصوص به خود را دار داگر آليس از رأسي مثل ٧ به رأسي ديگر حركت كند، اولويت رأس ٧ در تصميم گيري

به آسانی در هر گرافی دیده می شود G

 $Xg(g) \le colg(G)$ 

برای بسیاری از کلاس های طبیعی گراف ها بهترین کران ها از طریق بدست آورن کران بالا برای game coloring number بدست می آید.

فرض کنید H گروهی از گراف ها می باشد ما game of game of coloring number e chromatic number برای H را تعریف می کنیم:

بر ای برد داشته باشد.  $xg(H)=max\{xg(G):G\ in\ H\};$ 

refind activation strategy و activation strategy از می تو انیم بدست آو ریم که بر ای F ، همسایه ی جنگل ها ، اله همسایه ی گراف هایی که تعداد پنجه هاشون k می باشد، P همسهیهی گراف های یالانار ،Q همسایه ی گراف های یالانار بیرونی ، PTk همسایه ی درخت های k جزعی. مقدار دقیق game coloring number برای گراف های F.lk.O و PTk بدست آمده اندیه و سیله ی

Faigle kern Kierstead که Colg(F)= 4 که Trotter و Faigle به وسیله ی Faigle، Kern، Kierstead و Yang ثابت شده است که ( colg( O )=7 و 3k-2 = colg ( lk و 7 به وسیله ی Zhu و Wu ثابت شده است که Xhu و سیله ی

. K>=2 براى PTk

Xg(P) <حدس ز ده بو د که بینهایت Bodlaender مى باشد كه اين حدس توسط Trotter و Kierstead كه خود ثابت کردند33 => Xg(P) می باشد ،تایید شد. که این حد توسط Dinski و Zhu به مقدار 30 کاهش بیدا کر د سیس The game coloring number معرفی شد و

 $Xg(P) \le colg(P) \le 19$ 

و این حد توسطkierstead به 18 کاهش بیدا کرد اخیر ا Wu و Zhu ثابت کر دند که:

Colg(P) >= 11.

بوسیله ی Rfined activation به دست می آوریم که:  $Colg(P) \le 17$ .

اطلاعات بيشتر

اطلاعات بیشتر را می توانید در آدرس اینترنتی زیر مشاهده نمایید "http://www.math.nsysu.edu.tw/~zhu/papers"

- [1] T. Bartnicki, J. Grytczuk, H.A.Kierstead and X. Zhu, The map coloring game, American Mathematics Monthly, to appear.
- [2] H. L. Bodlaender, On the complexity of some colouring games, International Journal of Foundations of Computer Science 2(1991), 133-148.
- [3] L. Cai, K. Lih and W. Wang, Game colouring number of planar graphs without 4-cycles, preprint, 2001.
- [4] L. Cai and X. Zhu, Game chromatic index of k-degenerate graphs, J. Graph Theory 36 (2001), no. 3, 144{155.
- [5] H. Chang and X. Zhu, The d-relaxed game chromatic index of k-degenerated graphs, Australas. J. Combin., 36(2006), 73-82.

