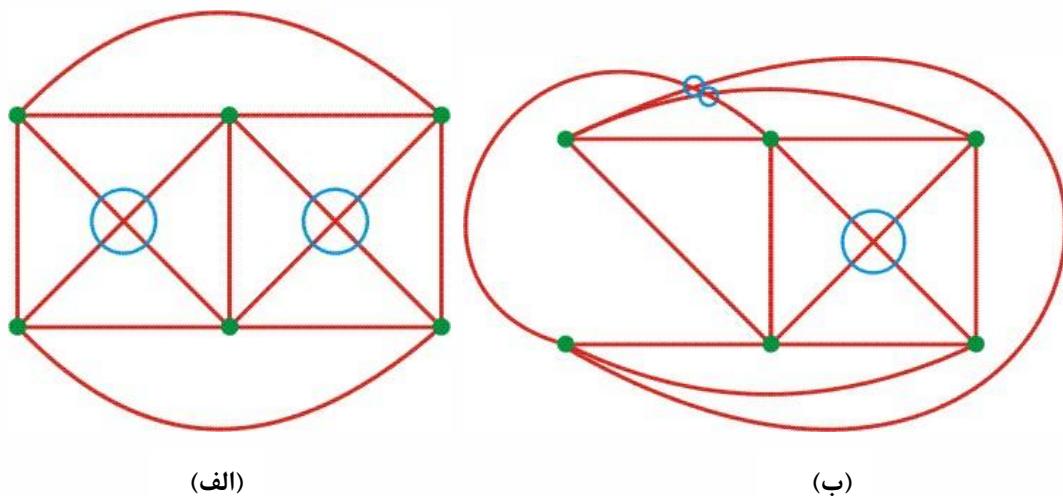


عدد تقاطع (Crossing Number)

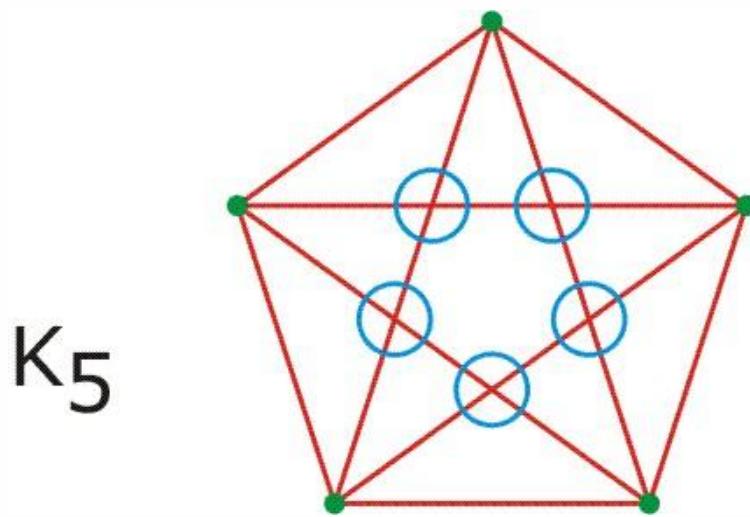
دیدیم که گرافهای هستند که می شود آنها را در صفحه رسم کرد به طوری که هیچ دو یالی هم دیگر را قطع نکنند – اما اگر گرافهای نامسطح را روی صفحه رسم کنیم چند یال به اجبار هم دیگر را قطع خواهد کرد. حال مساله ای که اینجا می خواهیم بررسی کنیم تعداد این تقاطع ها (Crossing) است.

به دو گراف زیر توجه کنید:

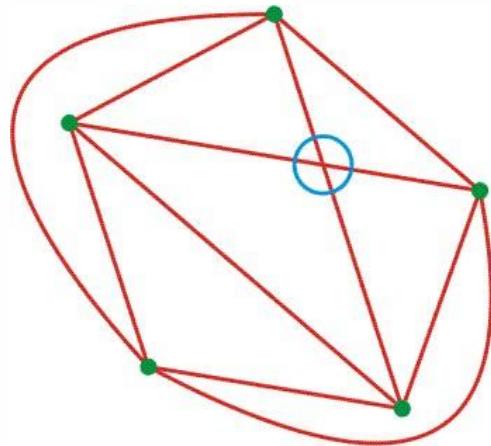


در واقع هر دو یک گراف را نشان می دهند، ولی در شکل (الف) تعداد تقاطع ها یکی در حالی که در (ب) 2 تا می باشند.

اما به نظر شما آیا می توان این گراف را به گونه ای رسم کرد که یک تقاطع داشته باشد – در واقع چیزی که برای ما در این فصل جالب است، شکلی از گراف است که کمترین تعداد تقاطع ها در آن یافت شود – به گراف K_5 دوباره نظری می اندازیم:



در شکل بالا ۵ تقاطع مشخص اند. حال همین گراف را به گونه‌ی زیر دوباره می‌کشیم:



می‌بینیم که گراف K_5 را طوری رسم کردیم که تنها دارای یک تقاطع می‌باشد. از آنجا که K_5 یک

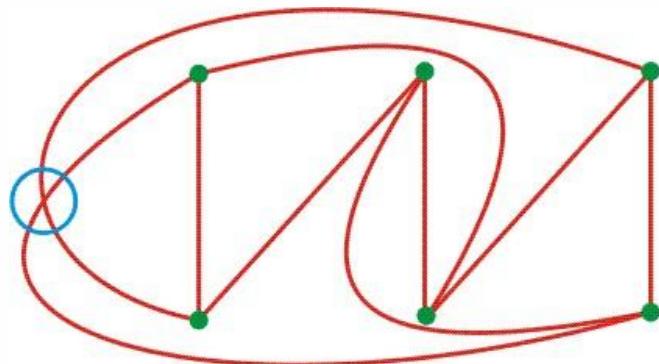
گراف نامسطح است پس کمترین مقدار ممکن برای تعداد تقاطع‌های رسم این گراف یک می‌باشد. به این

عدد یعنی عدد "یک" به اصطلاح عدد تقاطع یا *Crossing Number* گراف K_5 گوییم.

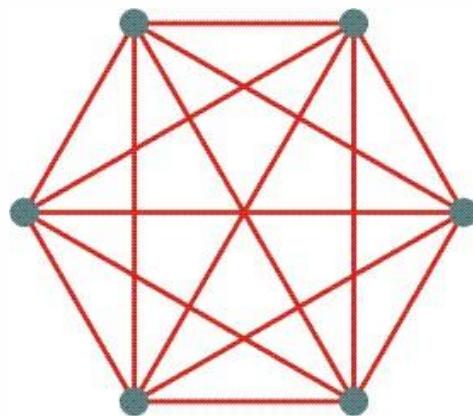
تعریف. عدد تقاطع یا $(Crossing Number)$ یک گراف مانند G عبارتست از کمترین مقدار ممکن

برای تعداد تقاطع های یالهای گراف G در رسم های مختلف گراف G در صفحه و آن را با $C_r(G)$ نمایش می دهند.

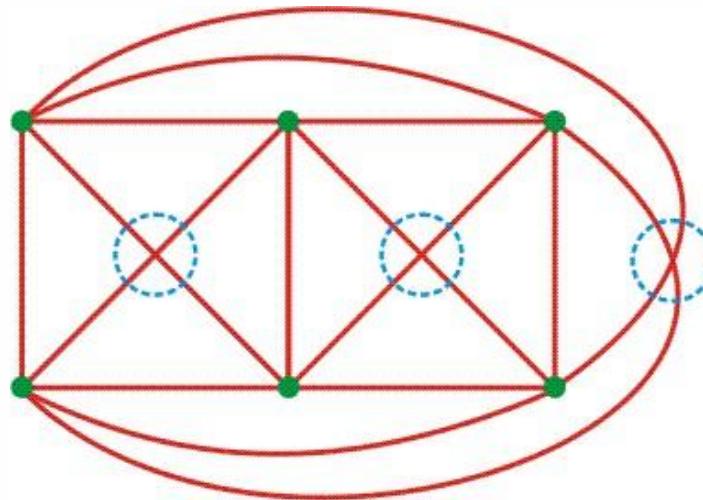
شکل زیر نشان می دهد که عدد تقاطع $K_{3,3}$ برابر ۱ است. چرا؟



حال می خواهیم عدد تقاطع K_6 را بدست آوریم:



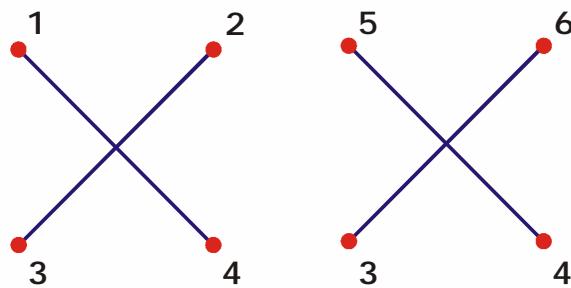
K_6 را می توان به صورت زیر نیز کشید که تعداد تقاطع های آن در این شکل ۳ می باشد.



حال فرض می کنیم که K_6 را بتوان به گونه ای رسم کرد که دارای 2 تقاطع باشد. راس ها را شماره

گذاری می کنیم.

فرض کنیم دو تقاطع مذکور به شکل زیر باشند:



طبق اصل لانه کبوتری حداقل دو راس از گراف در هر دو تقاطع دخالت دارند – (اگر یالی با یال دیگر

تقاطع داشته باشد، دو راس لبه‌ی یال را گوییم در تقاطع دخالت دارند). حال اگر از این گراف راس شماره 4

را حذف کنیم چه می شود. وقتی که راسی را حذف می کنیم یالهای مرتبط با آن نیز خود به

خود حذف می شوند. آنچه از گراف می ماند در واقع K_5 است. اما برسر دو تقاطع چه می آیند. مسلماً با

حذف راس 4 یالهای (1) و (4و5) نیز حذف گشته و در نتیجه هر دو تقاطع از بین می‌روند. یعنی توانسته

ایم K_5 را روی صفحه مسطح رسم کنیم که می‌دانیم K_5 نا مسطح بوده و امکان ندارد.

در نتیجه K_6 را با کمتر از 3 تقاطع نمی‌توان رسم کرد. پس خواهیم داشت:

$$C_r(K_6) = 3$$

دیدیم که محاسبه‌ی عدد تقاطع یک گراف نسبتاً دشوار است با این حال روابط و نامساویهای زیر برای

برخی از گراف‌ها موجوداند که بدون اثبات آنها را ذکر می‌کنیم:

$$(1) \quad n \text{, برای هر } C_r(K_n) \leq \frac{1}{4} \left[\frac{n}{2} \right] \left[\frac{n-1}{2} \right] \left[\frac{n-2}{2} \right] \left[\frac{n-3}{2} \right]$$

$$(2) \quad m, n \text{, برای هر } C_r(K_{m,n}) \leq \left[\frac{m}{2} \right] \left[\frac{m-1}{2} \right] \left[\frac{n}{2} \right] \left[\frac{n-1}{2} \right]$$

$$(3) \quad n \text{, برای هر } C_r(K_{3,n}) = \left[\frac{n}{2} \right] \left[\frac{n-1}{2} \right]$$

$$(4) \quad n \text{, برای هر } C_r(K_{4,n}) = 2 \left[\frac{n}{2} \right] \left[\frac{n-1}{2} \right]$$

