آرمان حيدري

برای اثبات این که یک مساله NP - Complete است ابتدا ثابت میکنیم که NP است یعنی باید اثبات که شامل کنیم که در زمان چند جمله ای verify می شود. این گواهی یک زیرمجموعه از ریوس است که شامل ریوس متعلق به مجموعه مستقل است . ما می توانیم این راه حل را با چک کردن این که هر جفت از راسها غیر مجاور هستند را تایید کنیم ، اگر فقط تایید کنیم که آنها یالی به یکدیگر ندارند. این می تواند در زمان چند جمله ای انجام شود. پس مسئله NP است.

به منظور اثبات اینکه مساله مجموعه مستقل NP - hard است , ما یک کاهش از یک مسئله - NP را hard را clique به این مسئله را انجام خواهیم داد . ما یک کاهش را انجام خواهیم داد که از آن مساله independent set می توان به مساله ناد .

هر نمونه از مساله clique شامل گراف G و یک عدد صحیح k میتواند به گراف مورد نیاز G' تبدیل شود . ما گراف G' را به روش زیر میسازیم:

. تمام ریوس گراف G بخشی از گراف V'

E': برعكس يال هاى E، يعنى تمام يال هايى كه وجود ندارند.(complement)

گراف G' گراف مکمل G است . زمان مورد نیاز برای محاسبه گراف مکمل G مستلزم یک پیمایش در تمام ریوس و یالها است . پیچیدگی زمانی این امر O(V+E) است . این کاهش را می توان با دو مرحله زیر به اثبات رساند:

- k فرض کنیم که گراف G دارای یک clique با اندازه k است . حضور Gان می دهد که k در آن هر یک از ریوس با یک یال با راسهای باقیمانده متصل می شوند . راس در k وجود دارد که در آن هر یک از ریوس با یک یال با راسهای باقیمانده متصل می شوند . این نشان می دهد که از آنجاییکه این یال ها در k قرار دارند ، بنابراین نمی توانند در k حضور داشته باشند. در نتیجه ، این k راس در مجاورت یکدیگر در k قرار ندارند و در نتیجه یک مجموعه مستقل از اندازه k تشکیل می دهند .
- فرض می کنیم که گراف مکمل 'G مجموعه مستقل از ریوس اندازه k دارد . هیچ یک از این ریوس یک یال با هیچ راس دیگری ندارند . وقتی گراف برای بدست آوردن G تکمیل می شود ، این k راس یک یال را به اشتراک می گذارد و از این رو در مجاورت یکدیگر قرار می گیرند . بنابراین گراف G یک clique با اندازه g دارد .

أرمان حيدرى

بنابراین می توانیم بگوییم که یک مجموعه مستقل از اندازه k در گراف G وجود دارد اگر یک دسته از اندازه K در K ( گراف مکمل ) وجود داشته باشد . بنابراین , هر نمونه از مساله مجموعه مستقل K است . می تواند به یک نمونه از مساله K در K دریم که K است . بعنی K دریم که K است، یعنی K است، یعنی K است، یعنی K است.