## شبکه ای از کارها

 $profit(x_i)$  فرض کنید به شما تعدادی کار داده شده در مجموعه J. برخی از این کار ها سوده هستند یعنی کار داده شده در مجموعه P قرار میدهیم. بقیه کار ها هزینه دارند یعنی  $profit(x_i)$  منفی است، مثبت است که آن ها را در مجموعه P قرار میدهیم. در انجام این کار ها یک سری محدودیت داده شده به صورت  $j_i \to j_i$  و این ها را در مجموعه  $j_i$  میریزیم. در انجام این کار ها یک سری محدودیت یعنی  $j_i$  به  $j_i$  و این محدودیت یعنی  $j_i$  به  $j_i$  و این محدودیت یعنی  $j_i$  به  $j_i$  و این محدودیت یعنی این و البت انجام است و باید قبل از آن انجام شود. این محدودیت ها در قالب یک گراف داده شده اند. یک مجموعه قابل انجام از کار ها مثل  $i_i$  زیرمجموعه ای از  $i_i$  است که اگر  $i_i$  به  $i_i$  وابسته است و  $i_i$  در  $i_i$  است تنگاه  $i_i$  هم در  $i_i$  باشد. سود یک زیر مجموعه مثل  $i_i$  جمع  $i_i$  برای هر  $i_i$  برای هر  $i_i$  است. ما به دنبال سود بیشینه هستیم.

این مسئله را میخواهیم با min-cut حل کنیم. یک راس s اضافه میکنیم که جزو کار ها نیست و همچنین t را t با ظرفیت t را با فرفیت t اضافه میکنیم. دقت کنید در این روش ساخت شبکه ظرفیت ها مثبت خواهد بود.

- یال های محدودیت که در ورودی بودند را با چه وزنی در شبکه بگذاریم؟ دقت کنید در min-cut اگر بخش A منهای راس s(که جزو کار ها نیست) بخواهد یک زیرمجموعه قابل انجام باشد هیچ یک از یال های محدودیتی نباید از a به a باشند. به علاوه دقت کنید همیشه جواب مسئله مثبت یا صفر است چون حتی اگر تمام کار ها هزینه بر باشند میتوان هیچ کاری نکرد و سود صفر برد.
- اثبات کنید در V مبکه گفته شده اگر  $\{s\}$  ما را برابر  $A-\{s\}$  را برابر V بگیریم، آنگاه M جواب است. برای  $A-\{s\}$  اگر  $A-\{s\}$  قابل انجام باشد سودش با ظرفیت Cut چه رابطه ای دارد. رابطه را دقیقا یک Cut

بنویسید.