مسأله ازدواج پایدار را به این شکل تعمیم میدهیم که تشکیل زوجهای خاصی از مردها – زنها صریحاً ممنوع باشد. (در مورد تطابق کارفرماها و کارجوها، میتوانیم این گونه تصور کنیم که بعضی از کارجوها فاقد صلاحیتها یا گواهیهای لازم باشند و بنابراین، با وجود آنکه موجه به نظر میرسند، نتوانند در شرکتهای خاصی استخدام شوند.) پس ما یک مجموعه M شامل n مرد داریم و یک مجموعه M شامل n زن. و یک مجموعه $M \times M \times M = F$ شامل زوجهایی که مجاز به ازدواج با یکدیگر نیستند. هر مرد m ، تمام زنهای m را با شرط m m m m رتبهبندی میکند و هر زن m ، تمام مردهای m را با شرط m m m را بین نوع ناپایداریها در این قالب کلیتر از مسأله ازدواج پایدار، ما میگوییم که یک تطابق ازدواج m پایدار است، اگر هیچ یک از این نوع ناپایداریها را نداشته باشد:

- دو زوج (m,w) و (m',w') در S وجود داشته باشند و با شرط F \neq (m',w') ، مرد m ترجیح دهد زن w را به w را به w . (این حالت، همان نوع عادی ناپایداری است.)
- زوج S و خوج از تطابق قرار نگرفته باشد، و با شرط وجود داشته باشد که در هیچ زوجی از تطابق قرار نگرفته باشد، و با شرط $m,w) \in S$ و خود داشته با مردی زوج شده است، ولی مردی مجرد را که ازدواج m' با او ممنوع نیست، به آن مرد ترجیح میدهد.)
- زوج $(m,w) \in S$ باشد، اما یک زن w وجود داشته باشد که در هیچ زوجی از تطابق قرار نگرفته باشد، و با شرط $(m,w) \in S$ و خوبی از نگرفته باشد، اما زنی مجرد را که ازدواج با او $(m,w') \notin F$ ممنوع نیست، به آن زن ترجیح میدهد.)
- یک مرد m و یک زن w وجود داشته باشند که با شرط F \neq (m,w) ، هیچ یک از آن دو در هیچ زوجی از تطابق قرار نگرفته باشند. (در این حالت، یک مرد مجرد و یک زن مجرد وجود دارند که مانعی برای ازدواج آنها با یکدیگر وجود ندارد.)

الف ثابت كنيد كه با اين تعريف از ناپايدارى يك تطابق ازدواج، ميتوان با همان الگوريتمى كه مسأله پايهاى ازدواج پايدار را حل ميكند، اين مسأله را نيز حل كرد. الگوريتم بايد هميشه براى هر مجموعهاى از ليستهاى ترجيحات مردان و زنان و هر مجموعهاى از زوجهاى ممنوع، يك تطابق ازدواج پايدار توليد كند.

 $oldsymbol{arphi}$ برنامه با اجرای برنامه روی به نحوی که رده کارایی زمانی آن $O(n^2)$ باشد. با اجرای برنامه روی چند نمونه ورودی مختلف، درستی آن را تحقیق کنید.