برای حل این مسئله از الگوریتم جریان بیشینه استفاده می کنیم بدین شرح که مسئله را به گرافی سه سطحی تبدیل می کنیم که در سطح اول، راس ها نشان دهنده دکترها و یال هایی که از مبدا به آنها وصل شده است، دارای حداکثر جریانی هستند که با c که حداکثر روزهایی است که دکتر i ام می تواند در تعطیلات به بیمارستان بیاید برابر است. در سطح دوم راسهای سطح اول به دورههایی تعطلاتی که می توانند در آن بازه در بیمارستان حاضر شوند متصل است و یالهای بین این دو حداکثر، جریان i را می توانند انتقال دهند و سطح سوم روزهایی از این دوره های تعطیلات است که دکتر i ام می تواند در آنها حاضر شود. حداکثر جریان گذرنده از یالهای بین این راسها نیز یک خواهد بود و در انتها همه ی این راسها به راس مقصد متصل هستند و به طبع یالهای متناظر دارای ظرفیت i خواهند بود. اگر جریان ارسالی از مبدا برابر با تعداد همه ی روزهای تعطیل باشد و با جریان دریافتی در مقصد برابر باشد، آنگاه این مسئله جواب دارد و در غیر اینصورت جواب ندارد.

i کر مجموعه دکترها به شکل  $A = \{a_1, \dots, a_n\}$  و تعداد همهی روزهای تعطیل را D بنامیم و مجموعه تعطیلاتی که دکتر  $A = \{a_1, \dots, a_n\}$  ام میتواند در آنها حاظر شود را  $D^i$  بنامیم داریم:

$$D^{i} = \{D_{1}^{i}, \dots, D_{m}^{i}\}; D_{j}^{i} = \{d_{j1}^{i}, \dots d_{jp}^{i}\}$$

## گراف مورد بحث به شکل زیر در خواهد آمد:

