## تمرین ۱. سوال تئوری

فرض کنید گراف G و درخت فراگیر کمینه آن T را داریم. وزن یکی از یال های گراف G را کم میکنیم تا گراف G' به دست آید. الگوریتمی ارائه دهید که درخت فراگیر کمینه را در گراف G' پیدا کند. دقت کنید با توجه به اینکه اطلاعات درخت پوشای کمینه در گراف اولیه G را داریم، باید در زمان O(V+E) پاسخ را پیدا کنید.

یال e را یالی که حذف میکنیم در نظر بگیرید.

میتوانیم در ابتدا چک کنیم که اگر e ودر T بود، همچنان در MST G', T' هم میماند. (E)

اما اگر نباشد آنرا به T اضافه میکنیم. در این هنگام حتما یک دور بوجود می آید.

آن دور را پیدا میکنیم ویال با بیشترین وزن را از T حذف میکنیم و به MST گراف جدیدمان میرسیم.

O(E+V) + O(E)

O(E) + O(E+V) + O(E) => O(E+V)

پیداکر دن سایکل در گراف

suppose we have graph G and we know its MST is T. now, we have reduced one of the edge's weight and made graph G'. give an algorithm to compute new MST based on previous knowledge. note that your algorithm should not be more than O(V+E)

Sure! Here's an algorithm that can help you compute the new MST of graph G' based on the previous knowledge of MSTT of graph G:

- 1. Let's say the edge whose weight has been reduced is (u,v) and its new weight is w.
- 2. Add this edge (u,v) to the MST T. This will create a cycle in T.
- 3. Find the edge with the maximum weight in the cycle formed in step 2 and remove it from  $\mathsf{T}$ .
- 4. The resulting tree T will be the new MST of graph G'.

This algorithm takes  $\boxed{o(v_{+E})}$  time since finding a cycle in a graph can be done in  $\boxed{o(v_{+E})}$  time using Depth First Search (DFS). Is there anything else you would like to know?

1 of 20