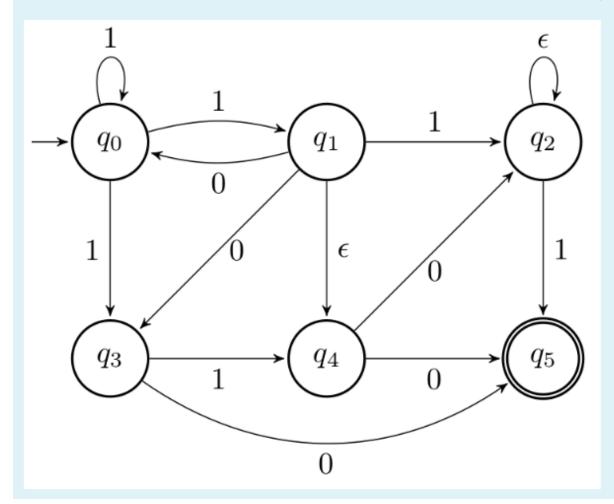
برای اتوماتون غیر قطعی زیر، یک DFA معادل با **کمترین** تعداد حالات ممکن ترسیم کنید.

(در این سوال نیازی به ارائه کردن نحوه ی تبدیل نیست، پاسخ نهایی کفایت می کند. دقت کنید که تعداد حالات در اتوماتون جواب کمینه باشد) (زمان پیشنهادی: ۲۵ دقیقه)



(زمان پیشنهادی: ۲۵ دقیقه) عبارت منظم زیر را در نظر بگیرید. 11(00)* + (00)(01 + 11)* این عبارت منظم چند رشته با طول n تولید می کند؟ (n در اینجا یک عدد صحیح مثبت است) (زمان پیشنهادی: ۲۰ دقیقه) یک جوان نابغه علاقه مند به مباحث تئوری علوم کامپیوتر، با استفاده از لم تزریق می خواهد ثابت کند که زبان زیر نامنظم است. L={ $w_1w_2 | w_1, w_2 \in \{a,b\}^*, n_a(w_1) = n_b(w_2) \}$ (na نشان دهنده تعداد a های یک رشته است پاسخ جوان نابغه: ۱- حریف مقدار 1 =< p را انتخاب می کند. ۲- من رشته w = a^p b^p را انتخاب می کنم که عضو زبان است و طول آن بیشتر از p است. ۳- حریف رشته W را به صورت xyz تقسیم بندی می کند. چون طول xy باید کمتر از p باشد بنابراین رشته y حتما شامل a می شود. ۴- اگر من مقدار i = 0 انتخاب كنم تعداد a ها كمتر از b ها می شود بنابراین دیگر رشته به زبان تعلق ندارد. آیا به نظر شما، این استدلال جوان نابغه صحیح است؟ اگر خیر، اشکال کار کجاست؟ با دقت توضیح بدهید. (زمان پیشنهادی: ۲۵ دقیقه) الف) نشان دهید که گرامر زیر ابهام دارد. S -> A | aB A -> aSa | SB | a B -> AS ب) جهت رفع کردن ابهام در گرامر، یک جوان زیرک ایده ی زیر را داده است: با توجه به اینکه زبان تولید شده توسط این گرامر مساوی *aa است می توانیم گرامر را به صورت زیر بازنویسی کنیم. آیا به نظر شما ایده ی این جوان زیرک صحیح است؟ S -> aS | a (زمان پیشنهادی: ۲۵ دقیقه)

L = { $a^n b^m c^{n+m} | n,m > 0$ and |n-m| mod 2 = 0 }

الف) برای زبان زیر بر روی الفبای {a,b,c}، یک گرامر مستقل از متن طراحی کنید.