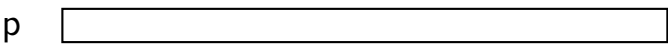


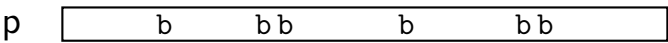
Agora considere a seguinte propriedade

→ O número total de b's é par

Como usual, nós começamos imaginando uma palavra bem grande com essa propriedade



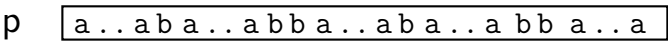
Daí, a gente imagina que está vendo todos os b's da palavra



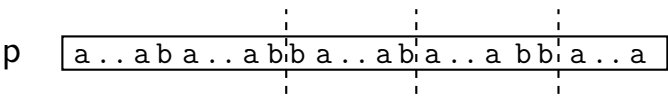
Note que dessa vez não existe qualquer padrão na disposição dos b's dentro da palavra.

A única coisa que nós sabemos é que existe uma quantidade par de b's.

Mas, se esses são todos os b's, então os outros símbolos devem ser todos a's



Nesse ponto, nós imaginamos que a palavra é quebrada imediatamente após cada ocorrência par do símbolo b



E aqui a gente já pode ver que isso é uma

→ concatenação de blocos da forma

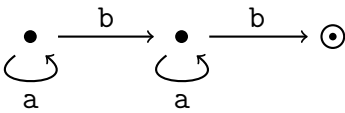
$$\underbrace{a \dots a b}_{\geq 0} \underbrace{a \dots a b}_{\geq 0}$$

seguida (opcionalmente) por um bloco de a's

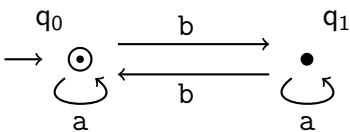
Agora que a gente viu isso, é moleza construir o autômato.

Quer dizer, a gente começa com um caminho que lê blocos da forma

$$\underbrace{a \dots a b}_{\geq 0} \underbrace{a \dots a b}_{\geq 0}$$



Daí a gente fecha o laço para ler uma concatenação de blocos desse tipo



E acabou.

Quer dizer, dessa vez nós não precisamos de um estado de rejeição.

E nós também não precisamos fazer mais nada para ler o possível último bloco de a's.