## **EXERCISES**

 G = ({S, [, ]}, {[, ]}, R, S) grameri ile tanımlanan dengeli parantezler dili L olsun, burada

$$R = \{ S \rightarrow \varepsilon, S \rightarrow SS, S \rightarrow [S] \}$$

- PDA oluşturma adımları ile makineyi tasarlayınız.
- Giriş katarı [[][]] için konfigürasyon geçişlerini gösteriniz.

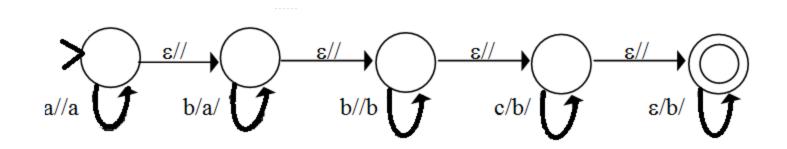
Geçen ders öğrendiğimiz algoritmik adımlar ile kolayca elde edilebilir:

```
M = (\{p, q\}, \{[, ]\}, \{S, [, ]\}, \Delta, p, \{q\}), \text{ burada}
\Delta = \{((p, \epsilon, \epsilon), (q, S)), (q, \epsilon)\}, ((q, \epsilon, S), (q, SS)), ((q, \epsilon, S), (q, SS)), ((q, \epsilon, S), (q, [S])), ((q, [, [), (q, \epsilon)), ((q, [, [), (q, \epsilon))))\}
```

## [[][]] girişi için

```
(p, [[][]], e) \mid_{M} (q, [[][]], S) \mid_{M} (q, [[][]], [S]) \mid_{M} (q, [][]], S])
\mid_{M} (q, [][]], SS]) \mid_{M} (q, [][]], [S]S]) \mid_{M} (q, [][]], S]S]) \mid_{M} (q, [][]], S]S]) \dots
```

## M PDA'sı aşağıdaki gibi verilmiştir:



Sadece altı adet kural ile L(G)=L(M) olan G CFG'sini elde ediniz.

- L = {a<sup>n</sup>b<sup>n</sup>b<sup>m</sup>c<sup>p</sup> : m ≥ p VE n ve p ≥ 0}, veya alternatif
- L=  $\{a^nb^mc^p : m \ge n + p \ VE \ n \ ve \ p \ge 0\}.$
- Bu durumda aşağıdaki kurallar ile elde edilebilir:

```
S \rightarrow S_1S_2

S_1 \rightarrow aS_1b /* S_1 and kismini üretir. */

S_1 \rightarrow \varepsilon

S_2 \rightarrow bS_2 /* S_2 bmcp kismini üretir. */

S_2 \rightarrow bS_2c

S_2 \rightarrow \varepsilon
```