Předpokládáme, ve shodě s [JP] a [JPc], že před začátkem čtení zásobník obsahuje začáteční symbol zásobníku a že vstupní slovo je povinně ukončeno symbolem *f* (reprezentujícím v implementaci např. znak konce souboru).
V následujících automatech předpokládejte, že automat přijímá slovo prázdným zásobníkem.

1.
Napište zásobníkový automat přijímající každé slovo nad abecedou {0, 1}, které začíná symbolem 1.

2.
Napište zásobníkový automat přijímající jazyk

a) $\{0^m 1^n \mid m \geq n > 0\}$.
b) $\{0^m 1^n \mid m > n \geq 0\}$.

3.
Určete, jaký jazyk přijímá zásobníkový automat definovaný takto
Vstupní abeceda: {'*u*', '*v*', '*f*' }, abeceda zásobníku: {'*u*', '*z*' }, počáteční a jediný stav je *q*, přechodové zobrazení δ je dáno vztahy:

$\delta(q, u, \varepsilon) = (q, u)$
$\delta(p, v, u) = (q, \varepsilon)$
$\delta(p, f, z) = (q, \varepsilon)$

4.
Určete, jaký jazyk přijímá zásobníkový automat definovaný takto
Vstupní abeceda: {'*a*', '*b*', '*f*' }, abeceda zásobníku: {'*a*', '*z*' }, množina stavů: : {'*q*', '*r*', '*p*' } počáteční stav je *q*, přechodové zobrazení δ je dáno vztahy:

$\delta(q, a, \varepsilon) = (q, a)$
$\delta(q, b, a) = (r, \varepsilon)$
$\delta(q, b, z) = (p, z)$
$\delta(r, b, a) = (r, \varepsilon)$
$\delta(r, b, z) = (p, z)$
$\delta(p, b, z) = (p, z)$
$\delta(p, f, z) = (p, \varepsilon)$