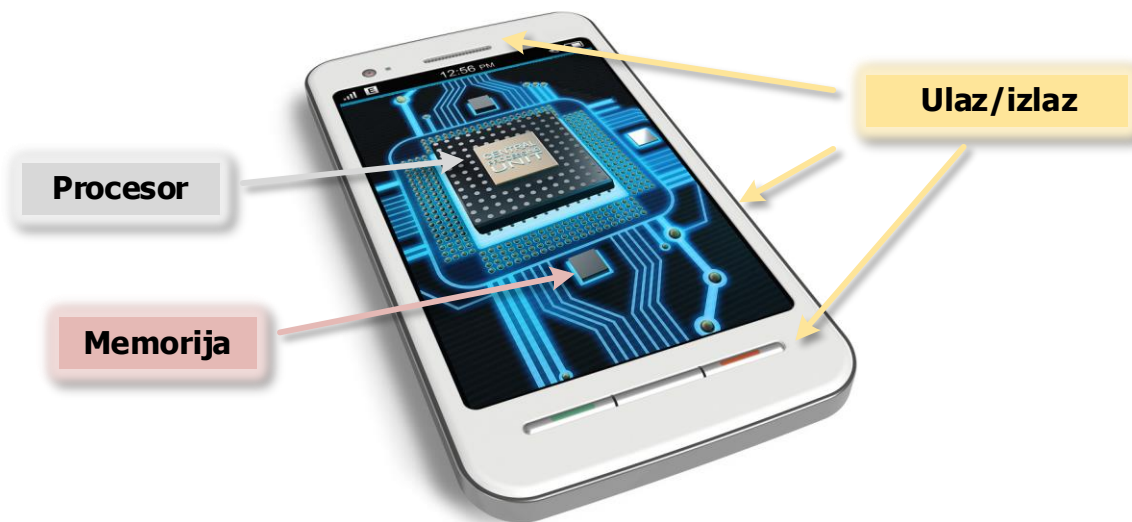


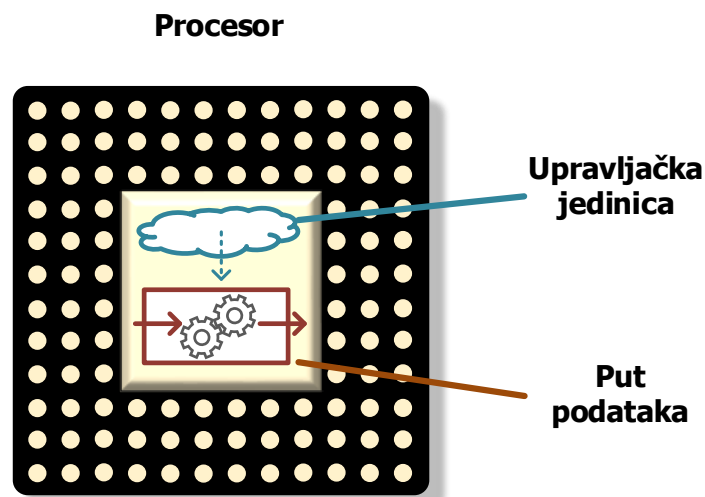
# Sastavni dijelovi svakog računala

# Sastavni dijelovi svakog računala



# Sastavni dijelovi svakog računala

- Najvažniji dio računala je procesor
  - Procesor je aktivni dio računala koji upravlja radom računala i obavlja različite operacije nad podatcima u sustavu
  - Procesor se sastoji od puta podataka (datapath) i upravljačke jedinice
  - Procesor se naziva i CPU (Central Processing Unit) ili GPP (General Purpose Processor)



# Sastavni dijelovi svakog računala

- Put podataka
  - Dio procesora koji:
    - obavlja određene operacije (npr. aritmetičke) nad podatcima
    - privremeno pamti podatke i međurezultate
    - prenosi podatke između dijelova za pamćenje i obradu
- Upravljačka jedinica
  - Dio procesora koji upravlja radom puta podataka, memorije i ulazno/izlaznih sklopova na temelju naredaba programa koji se izvodi

# Sastavni dijelovi svakog računala

- Memorija
  - Dio računalnog sustava u kojem se spremaju programi koji se izvode na procesoru te podatci potrebni za izvođenje tih programa
- Ulaz i Izlaz
  - Dijelovi računalnog sustava namijenjeni povezivanju s vanjskim svijetom
  - **Ulaz:** dio namijenjen primanju podataka iz vanjskog svijeta u računalo
  - **Izlaz:** dio namijenjen slanju podataka iz računala prema vanjskom svijetu

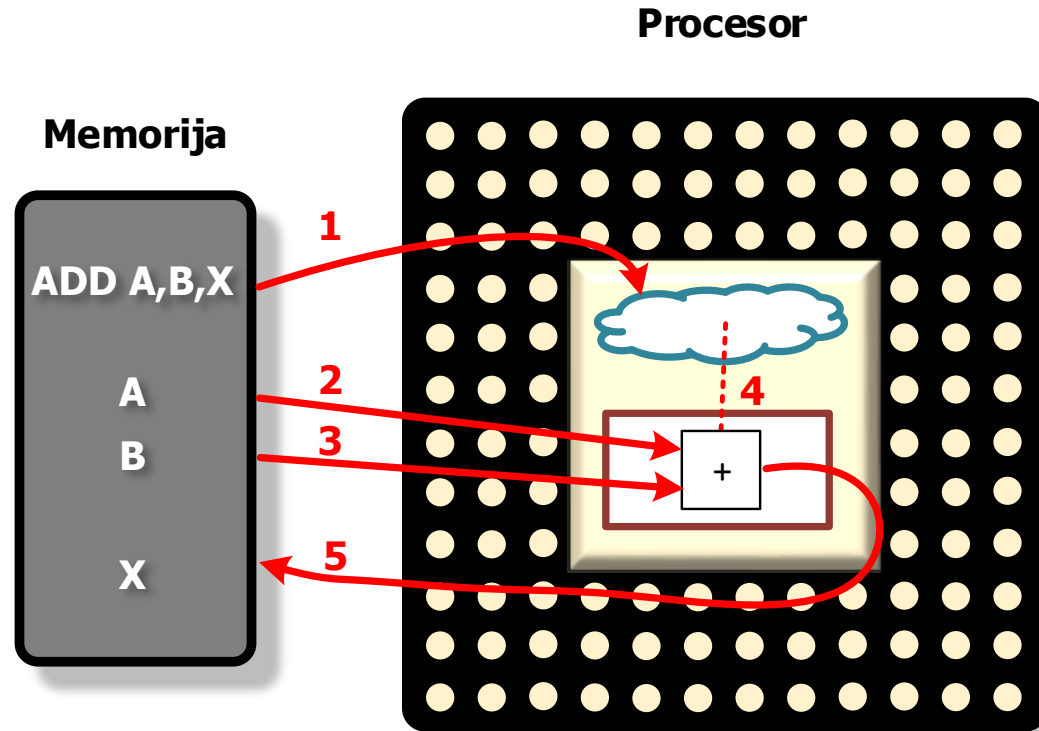
# Osnovni način rada procesora

- **Osnovna funkcija procesora je izvođenje programa**
- Program se nalazi u memoriji i sastoji se od niza naredaba
  - svaka vrsta naredbi ima posebni oblik koji je razlikuje od drugih vrsta
- Procesor mora dohvaćati naredbe iz memorije, a dohvaćenu naredbu mora prepoznati da bi je mogao izvesti
- Dakle, rad procesora se odvija u tri osnovna koraka koji se stalno ponavljaju:
  - dohvat naredbe (fetch)
  - dekodiranje ili prepoznavanje naredbe (decode)
  - izvođenje naredbe (execute)

# Osnovni način rada procesora

- **Dohvat** naredbe uvijek se sastoji od operacije čitanja iz memorije
  - može biti više operacija čitanja, ako se naredba sastoji od više memorijskih riječi
- **Dekodiranje** naredbe odvija se interno unutar procesora
- **Izvođenje** se odvija na različite načine, ovisno o vrsti naredbe
  - može se odvijati interno, ako procesor u sebi ima sve podatke za izvođenje
  - može uključivati operacije čitanja iz memorije, ako se podatci za izvođenje naredbe nalaze u memoriji
  - može uključivati pisanja u memoriju, ako rezultate izvođenja naredbe treba spremiti u memoriju

# Osnovni način rada procesora





# Razine apstrakcije

- Koliko detaljno trebamo razmatrati naše računalno? Do koje dubine ići?
- Pri razmatranju kompleksnih sustava kao što je procesor vrlo često se koriste različite razine apstrakcije
- Razine apstrakcije omogućuju pojedinim sudionicima u procesu projektiranja ili korištenja da se mogu koncentrirati na njihov dio zadatka bez potrebe da brinu o detaljima koji im nisu potrebni

Primjeri nekih razina apstrakcije kod procesora su:

- Sistemska razina
  - Visoka razina apstrakcije koju koriste programeri aplikacija koji ne moraju znati mnogo o načinu kako procesor izvodi program već se koncentriraju na funkcionalnost algoritma i cjelokupne programske podrške.
- Arhitektura skupa naredaba (Instruction set architecture level)
  - Najčešće spominjana razina apstrakcije između razine programa i sklopovlja.
  - Uključuje sve podatke o procesoru (registri, pristup memoriji, naredbe, pristup vanjskim sklopovima i ostalo) koji su potrebni da bi se napisali programi u strojnom jeziku koji će se ispravno izvoditi.
  - Sa strane sklopovlja ova razina opisuje funkcionalnost koju sklopovlje treba omogućiti.

- Mikroarhitektura
  - Detaljan sklopovski opis arhitekture procesora. Opisuje načine povezivanja pojedinih dijelova procesora te signale potrebne za njihovo upravljanje.
- Razina logičkih vrata (gate level)
  - Potpun sklopovski opis procesora koji, između ostalog, često uključuje i podatke o svim vremenskim kašnjenjima signala unutar sklopa.
- Razina rasporeda (layout level)
  - Fizički opis svih sklopova procesora koji koristi definiranu tehnologiju izvedbe. Prikazuje sve detalje potrebne za preslikavanje ove razine u fizičko sklopovlje u postupku proizvodnje.

# Razine apstrakcije

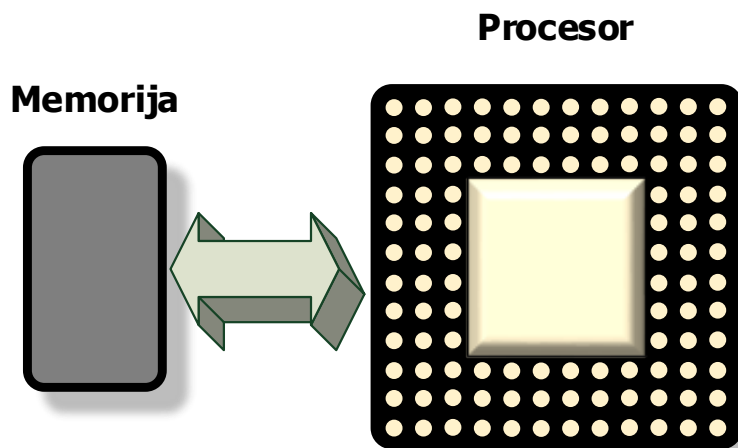
- Razine apstrakcije koje ćemo koristiti na ovom predmetu su:
  - Arhitektura skupa naredaba (Instruction set architecture - ISA)
  - Mikroarhitektura

- Izvođenje zadatka na procesoru zahtijeva čitanje naredaba koje je zadao programer te čitanje i pisanje podataka koji se obrađuju (kao što smo vidjeli u jednostavnom primjeru ranije)
- Naredbe i podatci nalaze se u **memoriji**
- Da bi se obavila jednostavna operacija zbrajanja, kao u našem prethodnom primjeru, procesor mora više puta pristupiti memoriji:
  - dohvat naredbe ADD iz memorije
  - dohvat prvog operanda A
  - dohvat drugog operanda B
  - spremanje rezultata X

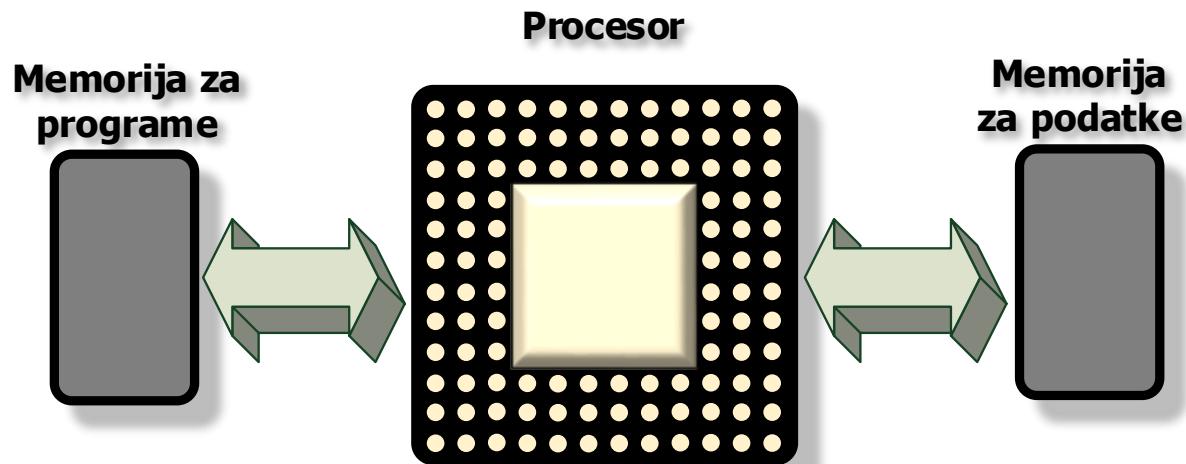
- Pri definiranju procesora stoje nam na raspolaganju dvije arhitekture s obzirom na način dovodenja naredaba i podataka iz memorije u procesor:
  - von Neumannova arhitektura
  - Harvardska arhitektura

# Von Neumannova arhitektura

- Značajka von Neumannove arhitekture je u tome da su **program i podatci** smješteni u **jedinstvenu memoriju** koja ima samo jednu vezu prema procesoru
- Jednostavna (i jeftina) arhitektura
- Nedostatak: Procesor ne može dohvatiti naredbu i podatke u istom trenutku => **"Von Neumannovo usko grlo"**
- Usko grlo predstavlja značajno ograničenje za brzinu obrade podataka kod računala koja jednostavnim operacijama obrađuju puno podataka, a trebaju biti efikasna



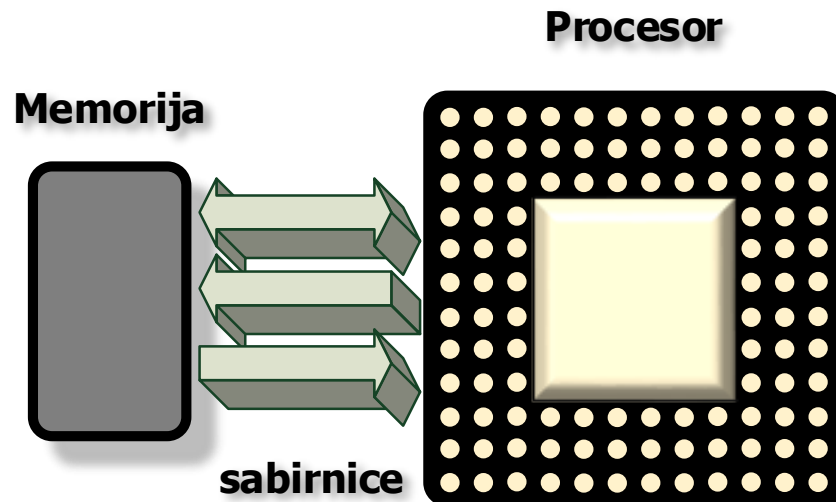
- Jednostavno rješenje von Neumannovog uskog grla je **razdvajanje memorije za pohranu programa od memorije za podatke**
- Procesor ima neovisne veze prema tim memorijama
- Ova arhitektura dozvoljava istovremeno dohvaćanje naredbe i jednog operanda čime se efikasnost znatno poboljšava
- Skuplja od von Neumannove arhitekture te se koristi samo kad je potrebno povećanje performansi





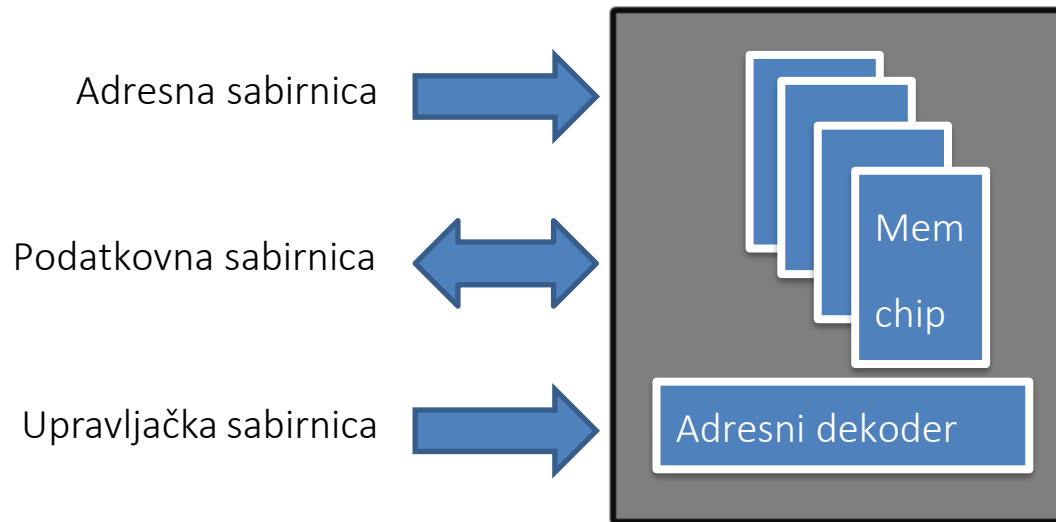
# Memorijski podsustav (osnovno)

- Memorijski podsustav načelno se spaja na procesor pomoću **sabirnica**
- Sabirnice su spojni putovi (vodovi) koji povezuju dijelove računala
- Adresna sabirnica – određuje mem. lokaciju kojoj se pristupa
- Podatkovna sabirnica – služi za prijenos podataka između procesora i memorije
- Upravljačka sabirnica – upravlja prijenosom podataka



# Memorijski podsustav

- Organizacija memorijske riječi razlikuje se od procesora do procesora: jedna adresa može odgovarati memorijskoj lokaciji širine 8, 16, 32 ili više bita.



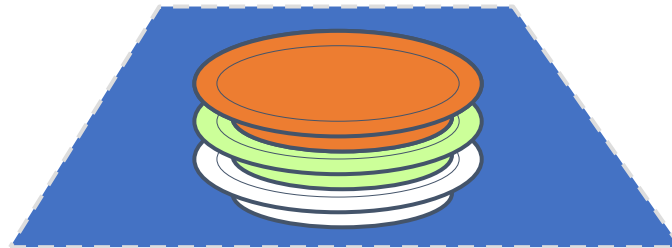
# Povezivanje memorije i procesora

- Primjer povezivanja MEM-CPU:
  - Von Neumannova arhitektura: jedna (zajednička) memorija za naredbe i podatke
  - Veza prema CPU preko tri sabirnice: adresna, podatkovna i upravljačka
  - Adresna sabirnica: služi za izbor memorijske lokacije
  - Podatkovna sabirnica: prijenos podataka prema/iz memorije
  - Upravljačka sabirnica:
    - određivanje smjera toka podataka, tj. operacije čitanja ili pisanja
    - Upravljački signali za memoriju
- Koristeći gore navedeno možemo reći da smo definirali najjednostavniji sustav za pristup memoriji

# Mala digresija: Stog

- Struktura podataka koja radi po načelu LIFO (engl. last in first out): zadnji spremljeni (stavljeni) podatak je prvi koji se čita (uzima)
- **Oprez: stog na razini arhitekture računala različit je od stoga na razini višeg programskog jezika (povezana lista i alokacija memorije) !!!**
- Ova struktura se može slikovito zamisliti kao niz tanjura složenih jedan na drugi: 😊

**STAVI**



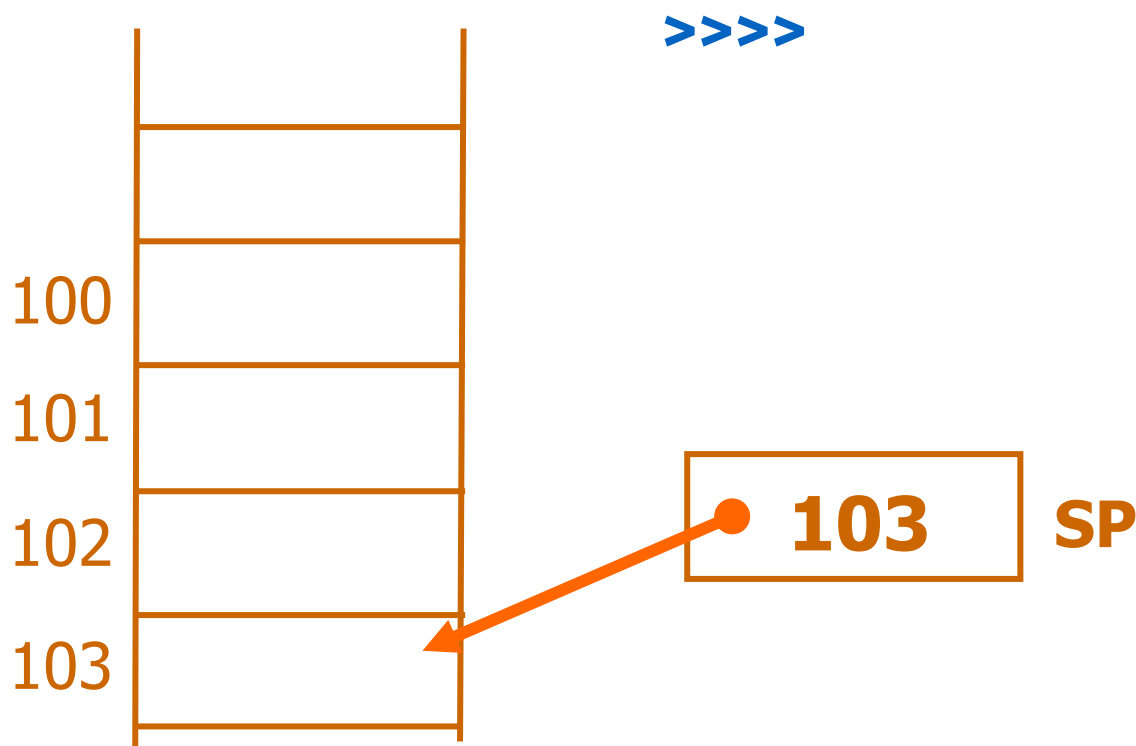
**UZMI**

- S tanjurima je lako: uvijek znamo gdje stavljamo tanjur ili od kuda uzimamo tanjur
- Kako znati u koju memorijsku lokaciju treba stavljati ili iz koje uzimati podatak?
- Svaka lokacija se može adresirati, a adresa (položaj) vrha stoga (ToS=Top of Stack) pamti se u pokazivaču stoga (SP=Stack Pointer)
- SP nije ništa drugo, nego obični registar u kojem se pamti adresa vrha stoga

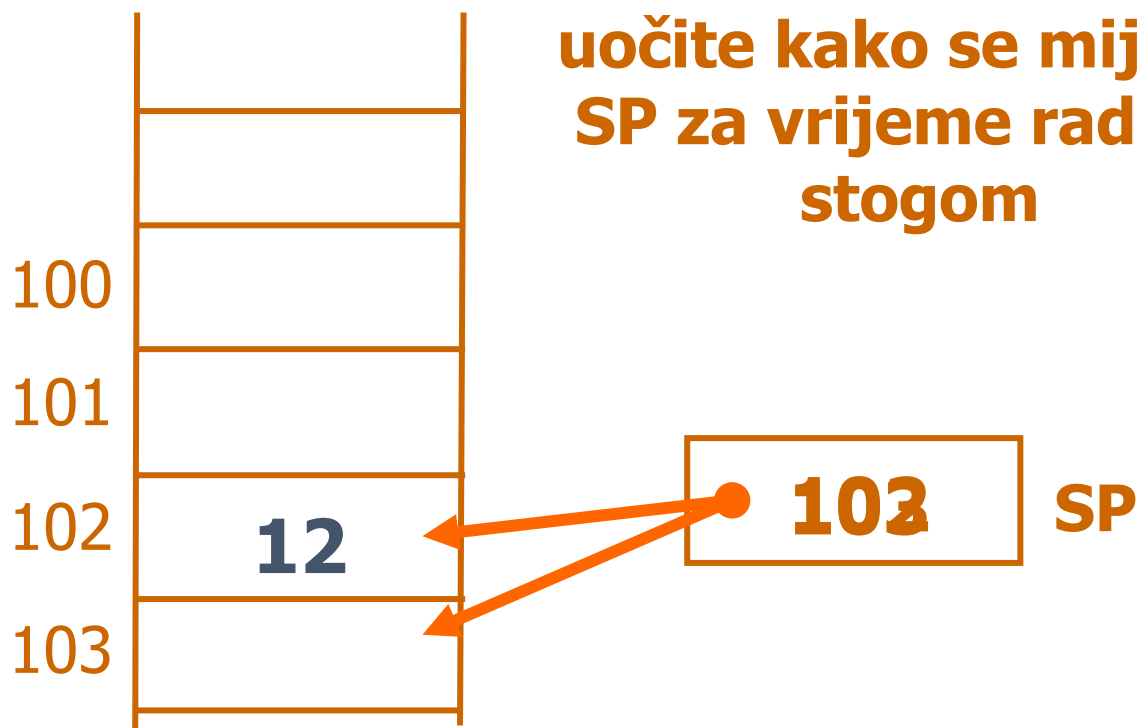
- Podatci se stavljaju na stog i uzimaju sa stoga pomoću posebnih naredaba (može se razlikovati od procesora do procesora):
  - PUSH (stavi podatak na vrh stoga) i
  - POP (uzmi podatak s vrha stoga)
- Ove naredbe koriste pokazivač stoga (SP) da bi znale odakle uzimaju (čitaju) ili gdje stavljaju (pišu) podatak
- Kod rada sa stogom uvijek moramo paziti da:
  - ne pokušamo staviti više podataka nego što ima mjesta na stogu (da se stog ne "prepuni")
  - ne pokušamo uzimati podatke s praznog stoga (jer bi čitali podatke iz dijela memorije koja nije dio stoga)
  - ukratko: koliko se stavi na stog, toliko se treba uzeti

# Stog

- Kako izgleda stog u memoriji računala?
- Određene memorijske lokacije koriste se kao područje za stog
- Registar SP se obično nalazi u procesoru



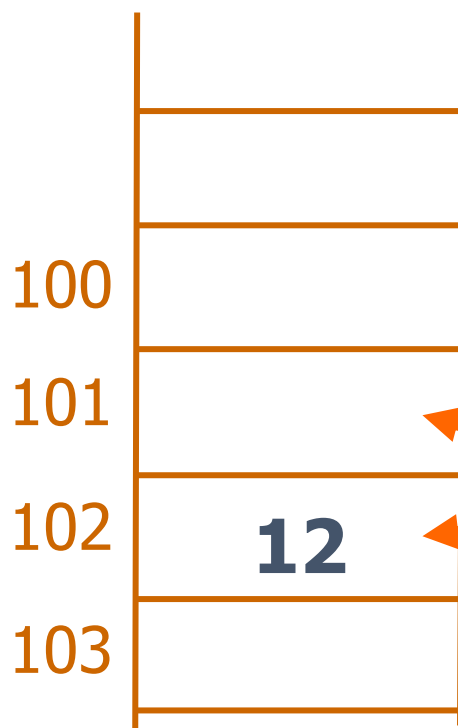
## STAVI





## STAVI

Prvo se SP  
umanjuje za 1

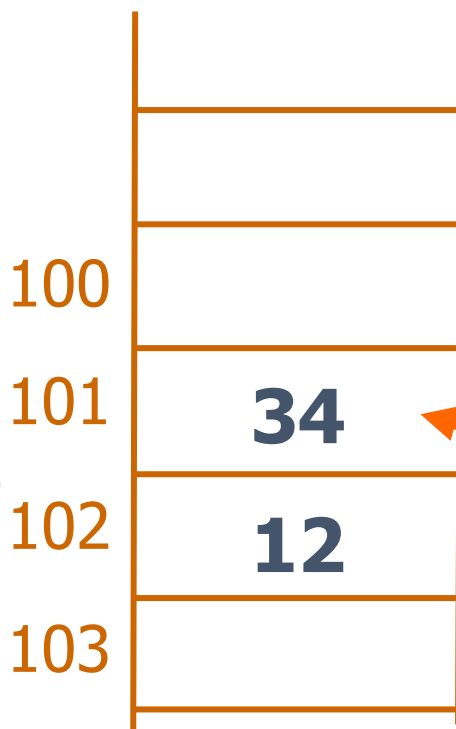


uočite kako se mijenja  
SP za vrijeme rada sa  
stogom



## STAVI

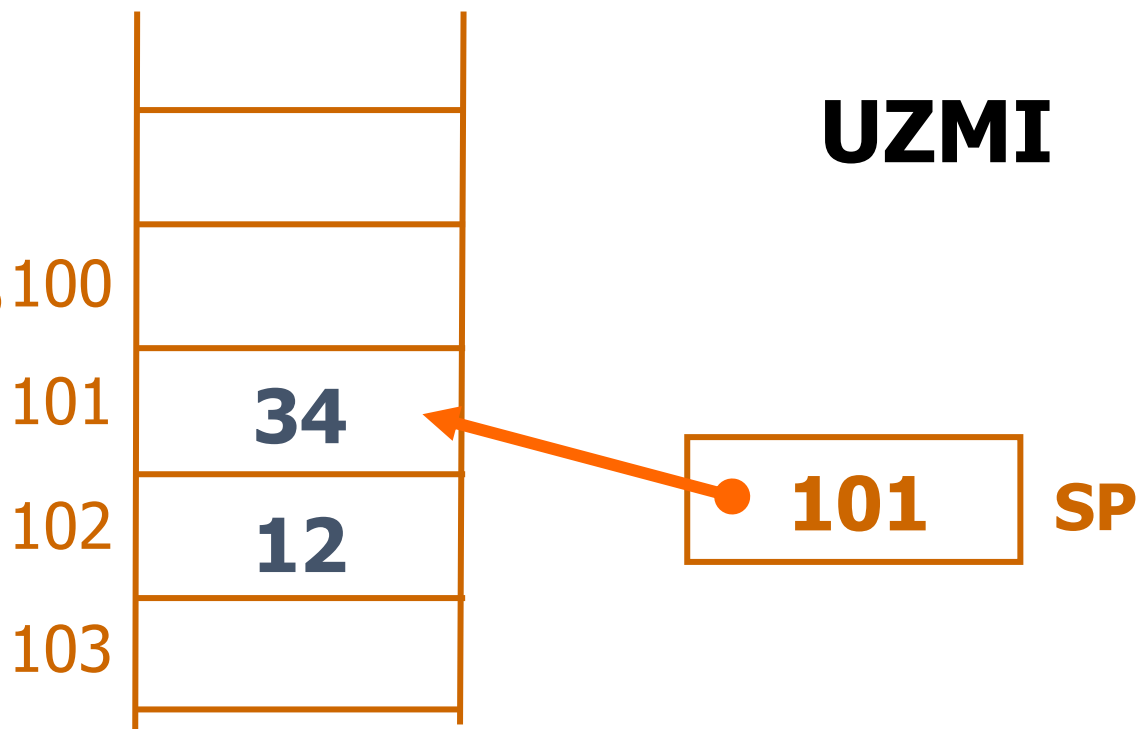
Zatim se podatak  
stavlja tamo gdje  
pokazuje SP



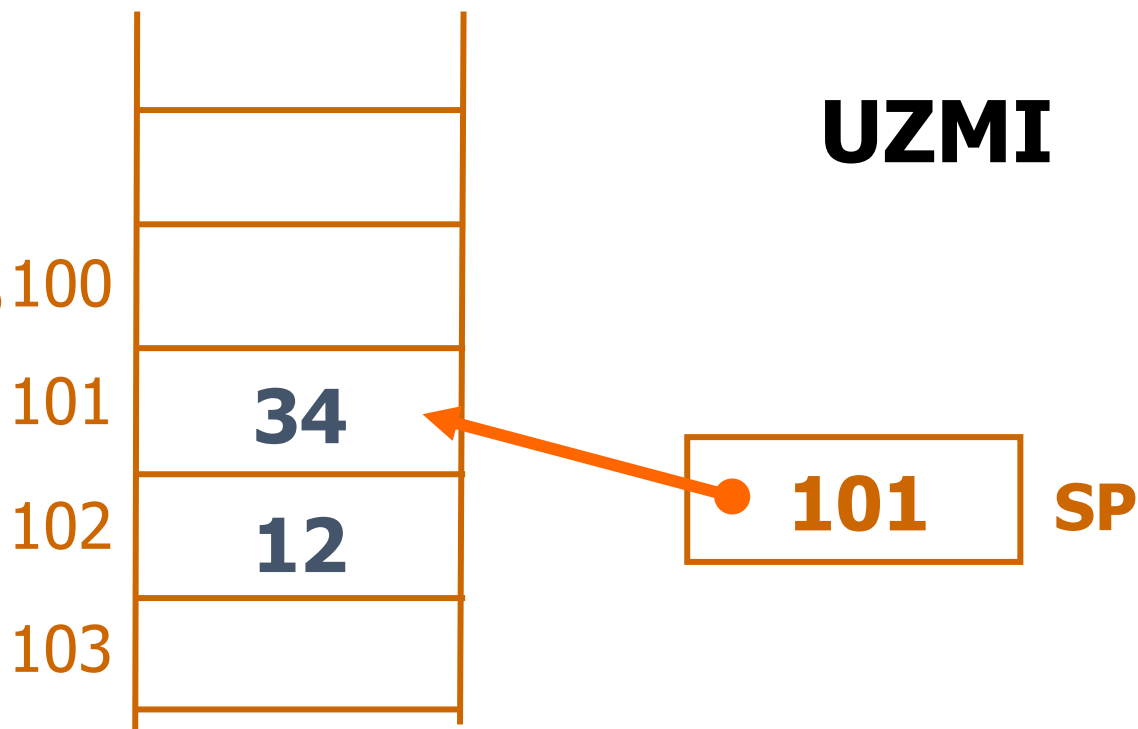
uočite kako se mijenja  
SP za vrijeme rada sa  
stogom



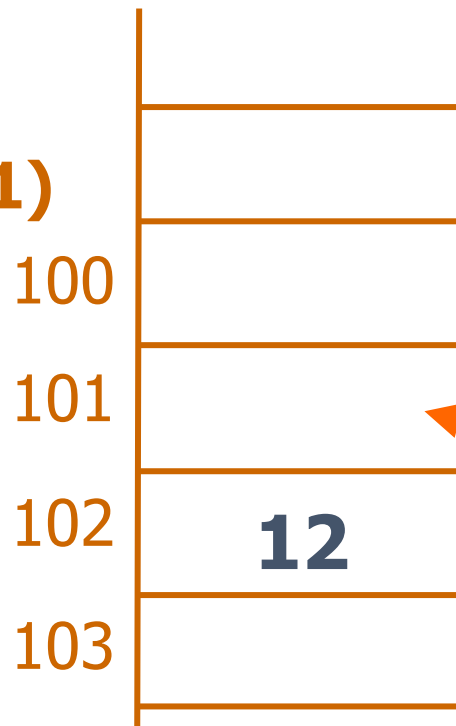
Kod uzimanja se  
prvo podatak  
uzima s mjesta  
koje pokazuje **SP**



Kod uzimanja se  
prvo podatak  
uzima s mjesta  
koje pokazuje SP



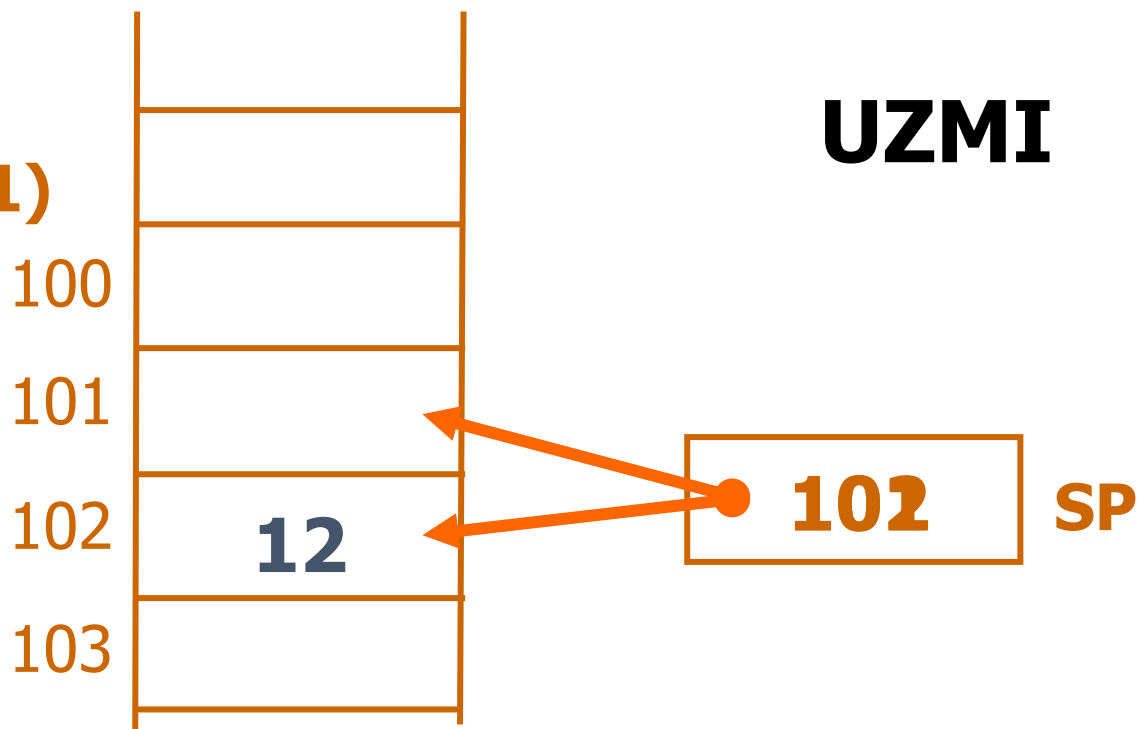
**Tek nakon toga  
pomiče se SP  
(povećava se za 1)**

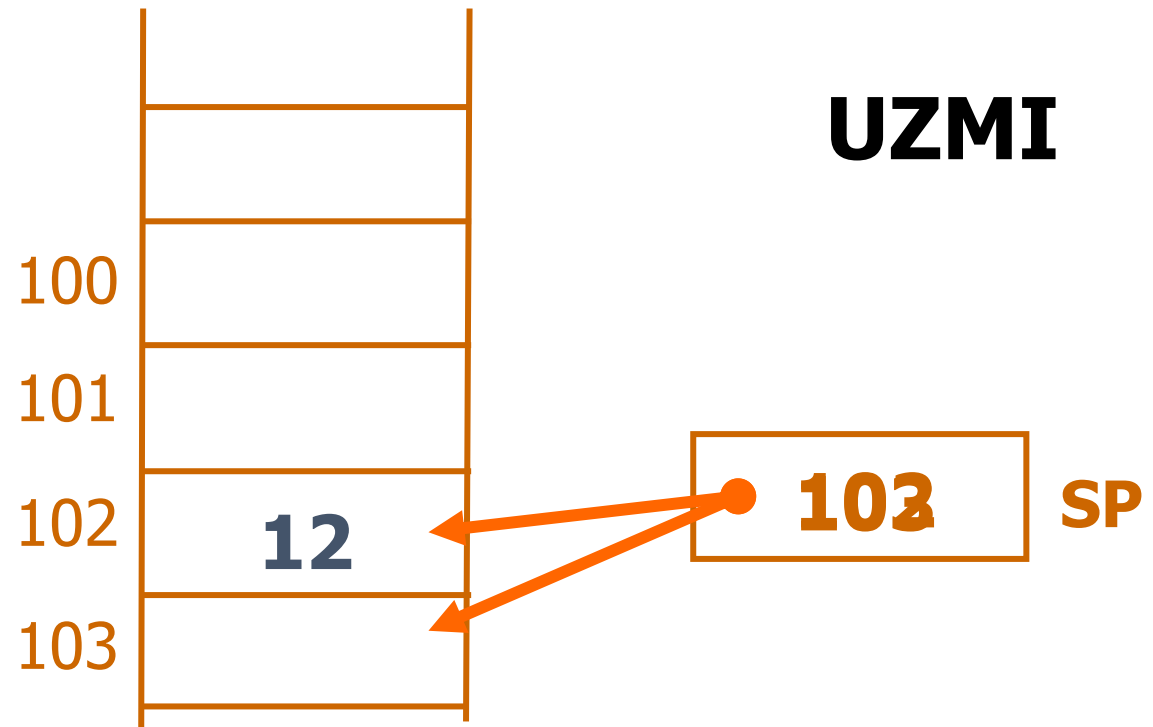


**UZMI**



**Tek nakon toga  
pomiče se SP  
(povećava se za 1)**





- Upravo smo vidjeli da se pokazivač stoga SP mijenja prilikom operacija sa stogom:
  - kod stavljanja podatka na stog  $\rightarrow$  SP se smanjuje
  - kod uzimanja podatka sa stoga  $\rightarrow$  SP se povećava \*
- Vidjeli smo i redoslijed koraka prilikom operacija sa stogom:
  - stavljanje: umanji SP, zatim stavi podatak
  - uzimanje: uzmi podatak, zatim uvećaj SP \*\*

---

\* moguć je i obrnut smjer "rasta/pada" stoga, ali se on u praksi rijetko koristi

\*\* moguća je i drugačija realizacija stoga - više o tome kasnije



- Kod stavljanja na stog, treba u naredbi PUSH reći što se stavlja na stog (npr. neki broj ili sadržaj nekog registra)
- Kod uzimanja sa stoga, treba u naredbi POP reći gdje se upisuje pročitani podatak (npr. u neki registar)
- Važno je još napomenuti:
  - Pri uzimanju, tj. čitanju podatka, taj se podatak ne "uzima" doslovno sa stoga, tj. nakon čitanja se podatak ne briše sa stoga.
  - U stvarnosti, podatak koji je "uzet" ostaje zapisan na stogu, a samo je registar SP promijenio svoju vrijednost tako da pokazuje na prethodni podatak!!!

Samostalno ponoviti gradivo

- DZ1 Podaci u računalu

Dokument se nalazi u repozitoriju predmeta AR1R