RZNU MI 2019/2020

Cache:

- 1.) Ako je u cache spremljen objekt i poslužitelj javi da objekt nije promijenjen, koji kod vraća:
- a) poslužitelj -> cache

304 Not Modified. (SOC_03 slide 171)

b) cache -> klijent

200 OK

- 2.) Ako je u cache spremljen objekt i poslužitelj javi da je objekt promijenjen, koji kod vraća:
- a) poslužitelj -> cache

200 OK. (SOC_03 slide 172)

b) cache -> klijent

200 OK. (?)

- 3.) Ako je u cache spremljen objekt i poslužitelj javi da je objekt izbrisan, koji kod vraća:
- a) poslužitelj -> cache

404 Not Found. (SOC_03 slide 174)

b) cache -> klijent

Pretpostavljam isto 404 Not Found. (?) Nakon što cache dobije 404, on ga obriše iz memorije pa pretpostavljam da onda isto odgovori 404 Not Found.

4.) Razlika između koda 204 i 304?

204 se koristi kada nemamo ništa za poslati u body-ju, dok 304 kada imamo informaciju o stanju vezanu za resurs, ali klijent već ima najnoviju (most recent) verziju te reprezentacije.

5.) Ako je sustav skalabilan i sa 100 jedinica obrađuje 2000 procesa, koliko će procesa obrađivati sa dodatnih 50 jedinica?

```
100 jedinica = 100%
100 + 50 = 100% + 50% = 1.5
3000 = (2000 * 1.5) ??
```

- 6.) Statelessness svojstvo smanjuje pritisak na poslužitelju, a povećava na klijentu.
- 7.) Dana je json poruka i pita koji je Content-Type.

Content-Type: application/json.

8.) Na kojem URL-u je stvoren objekt ako je poslan POST zahtjev na http://nesto/x/y? Stvoren je objekt na http://nesto/x/y/{id}.

- 9.) Na kojem URL-u je stvoren objekt ako je poslan PUT zahtjev na http://nesto/x/y? Napravljen je update objekta na http://nesto/x/y.
- 10.) Na kojem URL-u je stvoren objekt ako je poslan GET zahtjev na http://nesto/x/y? Nije stvoren objekt.
- 11. a) Na poslužitelj se šalje PUT zahtjev na URL gdje nema resursa. Što će napraviti poslužitelj?

PUT će stvoriti novi resurs (SOC_03 slide 120).

b) Koji kod vraća klijentu?

Vraća kod 201 Created.

12. a) Na poslužitelj se šalje PUT zahtjev ako je kolekcija na URL gdje ima resursa. Što će napraviti poslužitelj?

Napravit će update trenutnog resursa.

b) Koji kod vraća klijentu?

Vraća kod 200 OK.

13. Hit rate i trošak (8 bodova)

Dan je sustav sa cache memorijom i poslužiteljem. Dano je nekoliko (npr. 18) veličina bodyja raznih zahtjeva u B. Odgovori nekih od tih zahtjeva su već u cache (podcrtani - u zadatku je bilo 18 brojeva, a njih 8 je bilo podcrtano. Ti podcrtani su značili cache hit.), a ostali se moraju dohvaćati sa poslužitelja. Dan je trošak obrade transakcije na poslužitelju (P) i trošak prijenosa 1000B preko mreže (M). Veličina headera zahtjeva je 500 B. Bili su razni brojevi od cca 200B do 200 000B.

a) Izračunaj cache-hit ratio.

```
cache_hit_ratio = num_of_cache_hits / num_of_requests
num_of_cache_hits = broj podcrtanih = 8
num_of_request = 18
(provjerite ovo pls -> Točan je postupak, 8/18)
```

b) Izračunaj byte cache-hit ratio.

Znam da su mi tu na uvidima rekli da ima neka caka sa headerima i njihovom veličinom.

Može netko objasniti kako se ovo računalo sa tim headerima?

```
byte_hit_ratio = size_of_bytes_deliverd_from_cache / total_size_of_responses
byte_hit_ratio = (suma_veličina_podcrtanih + broj_podcrtanih * header) /
(suma_veličina_svih + ukupan_broj * header)
```

c) P = 0, M = 100. Izračunaj trošak.

broj_NEpodcrtanih = 10 trošak = suma byteova svih NEpodcrtanih + broj_NEpodcrtanih * header (ili header * 2 nisam siguran) * M / 1000

vjerujem da ti ide header * 2 zato što imaš request i response.

d) P = 0, M = 100. Koji od ratia daje bolju procjenu troška?

Bolji je byte_hit_ratio, treba objasniti zašto (dobije se 0 bodova ako ne objasnis koji), mislim da je bolji byte jer se cache hit uopće ne uzima u obzir.

e) P = 100, M = 0. Izračunaj trošak.

trošak = broj_NEpodrcrtanih * P

f) P = 100, M = 0. Koji od ratia daje bolju procjenu troška?

Cache_hit_ratio. Isto kao d) samo obrnuto

g) P = 100, M = 100. Izračunaj trošak.

trošak iz c) + trošak iz e)

h) P = 100, M = 100. Koji od ratia daje bolju procjenu troška?

Bolji je onaj koji je veći jer ima puno veći utjecaj na cijenu od drugog (ne sjećam se napamet koji je bio veći).

14. Bilo je zadano napisati URL-ove za sve predmete, sve profesore, određen predmet, određenog nastavnika, određenog profesora na predmetu i određeni predmet koji predaje nastavnik.

Nešto u stilu <u>www.example.com/nastavnici</u> (JAKO BITNO da su nastavnici, ne nastavnik skidali su bodove ako je bilo u jednini.)

NAPOMENA: Bilo je zadano da se pojedinačni predmeti označavaju kao p1, p2, p3..., a pojedinačni nastavnici kao n1, n2, n3,...Tu nemojte "nasjesti" pa u URL-u označiti sve predmete kao p, a sve nastavnike kao n, nego koristite pune riječi u množini kao što je sugerirano iznad.

www.example.com/predmeti
www.example.com/predmeti/p1
www.example.com/predmeti/p1
www.example.com/nastavnici/n3
www.example.com/nastavnici/n3/predmeti/p1
www.example.com/predmeti/p1/nastavnici/n3

15. Konstruirati tablicu za http metode, u kojoj su označena njihova svojstva s obzirom na sigurnost(oni su rekli neškodljivost) i idempotentnost. (+ znači da je, - znači da nije)

Neškodljivost - ako se pozivom dogodi isto kao da se nije ništa dogodilo Idempotencija - ako više poziva ima isti učinak kao i jedan

	Neškodljivost	Idempotencija
POST	-	-
GET	+	+
PUT	-	+
HEAD	+	+
OPTIONS	+	+
DELETE	-	+

16. Kojom metodom je preporučljivo provjeravati dostupnost URL-a?

Pretpostavljam HEAD ili OPTIONS. Može netko provjeriti?

Poprilično sam siguran da je HEAD jer nam OPTIONS vraća metode... Da, HEAD je točno.

RZNU ZI 2019/2020

- 1. Preporučeni način za izvedbu potpore udomljavanju web sredstava na zajedničkoj poslužiteljskoj infrastrukturi (engl. Virtual web hosting) je:
- A. Raspoznavanje usluga po IP adresi
- B. Raspoznavanje usluga po izlaznom portu na klijentu
- C. Raspoznavanje usluga po pristupnom portu na poslužitelju
- D. Raspoznavanje usluga po Host zaglavlju u HTTP zahtjevu
- E. Raspoznavanje usluga po Host zaglavlju u HTTP odgovoru
- 2. Cjevovodni režim rada HTTP protokola (engl. HTTP pipelining) omogućava
- A. Slanje velikih HTTP poruka u više mrežnih paketa
- B. Istodobno posluživanje više različitih korisnika
- C. Prijenos zvuka i videa HTTP protokolom
- D. Korištenje HTTP protokola za prijenos poruka drugih protokola
- E. Upućivanje HTTP zahtjeva prema poslužitelju bez čekanja HTTP odgovora na prethodno upućeni zahtjev
- 3. Ispravno oblikovanim REST sučeljem (engl. REST api) smatra se ono koje je klijentima izloženo na način
- A. GET /deleteUser/1234
- B. GET /deleteUser?id=1234
- C. DELETE /deleteUser/1234
- D. DELETE /users/1234
- E. POST /users/1234/delete
- 4. Oblikovanje URL adresa za dva sredstva X i Y koji su u arhitekturnom stilu REST na istoj razini hijerarhije preporučljivo je izvesti na način
- A. http://api.example.com/x za sredstvo X, http://api.example.com/x/y za sredstvo Y
- B. http://api.example.com/x za sredstvo X, http://api.example.com/y/x za sredstvo Y
- C. http://api.example.com/x/y za sredstvo X, http://api.example.com/y za sredstvo Y
- D. http://api.example.com/y/x za sredstvo X, http://api.example.com/y za sredstvo Y
- E. http://api.example.com/x za sredstvo X, http://api.example.com/y za sredstvo Y
- 5. X na višoj, Y na nižoj razini
- A. http://api.example.com/x za sredstvo X, http://api.example.com/x/y za sredstvo Y
- B. http://api.example.com/x za sredstvo X, http://api.example.com/y/x za sredstvo Y
- C. http://api.example.com/x/y za sredstvo X, http://api.example.com/y za sredstvo Y
- D. http://api.example.com/y/x za sredstvo X, http://api.example.com/y za sredstvo Y
- E. http://api.example.com/x za sredstvo X, http://api.example.com/y za sredstvo Y

6. U sustavu s pravilnim periodičnim promjenama gdje je period promjene dugačak (primjerice svakih nekoliko sati), a količina korisnih podataka značajno veća od zaglavlja HTTP protokola,promjene s poslužitelja na klijente preporučljivo je izvesti A. Tehnikom prozivanja(polling)

- B. tehnikom blokirajućeg prozivanja(long polling)
- C. protokolom WebSocket
- D. tehnologijom Server-Sent Events
- E. izbor dojavne tehnike nema utjecaja na radna svojstva sustava

7. Nakon početne uspostave veze, tehnologija SSE omogućava komunikaciju klijenta i poslužitelja koja je

A. Jednosmjerna od klijenta prema poslužitelju

B. Jednosmjerna od poslužitelja prema klijentu

- C. Dvosmjerna sinkrona
- D. Dvosmjerna asinkrona
- E. Nije omogućena izravna komunikacija klijenta i poslužitelja, već isključivo putem posrednika

8. Nakon početne uspostave veze, protocol WebSocket omogućava komunikaciju klijenta i poslužitelja koja je

- A. Jednosmjerna od klijenta prema poslužitelju
- B. Jednosmjerna od poslužitelja prema klijentu
- C. Dvosmjerna sinkrona

D. Dvosmjerna asinkrona

E. Nije omogućena izravna komunikacija klijenta i poslužitelja, već isključivo putem posrednika

9. Protokolom WebSocket moguće je prenositi

- A. Isključivo tekstualne poruke
- B. Isključivo binarne poruke

C. Tekstualne i binarne poruke

- D. Binarne izravno, tekstualne samo ako su prethodno kodirane u Base64 format
- E. Tekstualne izravno, binarne samo ako su prethodno kodirane u Base64 format

10. Protokolom SSE moguće je prenositi

- A. Isključivo tekstualne poruke
- B. Isključivo binarne poruke
- C. Tekstualne i binarne poruke
- D. Binarne izravno, tekstualne samo ako su prethodno kodirane u Base64 format
- E. Tekstualne izravno, binarne samo ako su prethodno kodirane u Base64 format

11. U okviru standardnog WebSocket programskog sučelja čitanje poruka na prijemnoj strani izvodi se

- A. Registracijom ugrađene rutine Web preglednika na događaj onmessage koja se poziva mehanizmom povratnog poziva
- B. Registracijom ugrađene rutine Web preglednika na događaj onmessage koja se poziva u petlji

C. Registracijom korisničke funkcije na događaj onmessage koja se poziva mehanizmom povratnog poziva

- D. Registracijom korisničke funkcije na događaj onmessage koja se poziva u petlji
- E. Automatskim pozivanjem ugrađene rutine Web preglednika, nakon čega se podaci čitaju iz varijable msg

12. Mehanizam integriranih usluga (IntServ) zasniva se na

- A. Posluživanju po redu prispijeća
- B. Prioritetnom posluživanju s obzirom na vrstu mrežnog prometa
- C. Prioritetnom posluživanju s obzirom na identitet klijenta
- D. Prioritetnom posluživanju s obzirom na identitet poslužitelja
- E. Unaprijednoj rezervaciji sredstava

13. Mehanizam razlikovnih usluga (DiffServ) zasniva se na

A. Posluživanju po redu prispijeća

B. Prioritetnom posluživanju s obzirom na vrstu mrežnog prometa

- C. Prioritetnom posluživanju s obzirom na identitet klijenta
- D. Prioritetnom posluživanju s obzirom na identitet poslužitelja
- E. Unaprijednoj rezervaciji sredstava

14. Glavna zadaća RPC sustava je

- A. Pretvorba asinkronog poziva udaljene procedure u sinkroni poziv
- B. Vrednovanje semantike poziva funkcija u različitim adresnim prostorima
- C. Omogućavanje učinkovite serijalizacije u različitim adresnim prostorima
- D. Opisivanje semantike argumenata procedure doristeći IDL
- E. Normalizacija semantike poziva funkcija u istim i različitim adresnim prostorima

15. RPC tehnologija zasnovana na jeziku XML bez službenog IDL prevoditelja je: XML-RPC

Bili su još ponuđeni CORBA (sigurno jer sam to krivo zaokružio :D) i (sigurno) Java RMI, SunRPC (možda) i još nešto sa XML-om u odgovoru.

16.

```
var p={
    "firstName":"John",
    "lastName":"Smith"
};

var p='{
    "firstName":"John",
    "lastName":"Smith"
}';

var r=p.firstName;

var p='f

var p='f

var p='f

var p='f

var p='f

var r=p.firstName;

var r=p.firstName;
```

a) Objasniti razliku između lijevog i desnog koda. (mislim 3 boda)

Lijevi kod predstavlja Javascript objekt (koji može sadržavati i atribute Objects are variables too. But objects can contain many values. https://www.w3schools.com/js/js_objects.asp), dok je desni kod samo jedan dugački string.

Lijevi kod će normalno raditi bez ikakvog parsiranja (radio bi i za var r = p["firstName"]), a desni kod neće raditi jer je potrebno parsiranje u JSON objekt.

b) Uvesti minimalne potrebne dopune na kod/kodove (to nisu napisali u ispitu da se može dodati i na samo jedan da nije potrebno na oba dodati promjenu) kako bi se isječci kodova izvršili ispravno na Javascript interpretatoru (2 boda).

Kako je napisano u a) dijelu, u lijevi dio koda nije potrebno ništa dodavati, dok je u desni dio koda potrebno dodati iznad linije $var\ r = p.firstName;$ p = JSON.parse(p). (https://www.w3schools.com/js/js_json_parse.asp).

17. Svaki dio 1 bod

a) Navesti barem 3 binarna protokola za RPC.

Ja sam na ispitu napisao CORBA, SunRPC i Java RMI (dobio sam sve bodove) Kolega Trooper na fer2 je dodao još i Apache Thrift, DCOM, CORBA . U prezama stoji da su binarne : protobufs, Thrift, Java RMI

b) Navesti barem 3 tekstualna protokola za RPC

Opet na ispitu sam napisao XML, SOAP i JSON (i HTTP), ali HTTP je kriv nemojte to pisat uzimaju bodove!!. Prva 3 su sigurno točna provjerio sam na uvidima.

Kolega Trooper na fer2 napisao Apache Thrift, XML RPC, gRPC.

18. Opisati oblik i nazivlje u zapisu semantičkog verzioniranja te objasniti što znači promjena pojedinačne stavke u zapisu. (4 boda)

Major.Minor.Patch (ovo je vrijedilo 1 bod)

Major

- Prva brojka
- Velike promjene s obzirom na prijašnju verziju
- Najčešće nije kompatibilno sa prijašnjom verzijom

Minor

- Druga brojka
- Uvođenje novih funkcionalnosti
- Kompatibilno sa prijašnjom verzijom

Patch

- Treća brojka
- Minor bug fixes trenutnih funkcionalnosti
- Kompatibilno sa prijašnjom verzijom
- 19. Navedite prednosti i nedostatke postavljanja svake mikrousluge na zaseban fizički poslužitelj. (4 boda) Asistent davao negativne bodove ako si nešto krivo napisao. Na kraju uzeo kao broj bodova max(0, broj_bodova), ali ako si imao 1 točnu stvar i dvije krive to je kao -1 bod, ali ti je dao 0. Uglavnom želim reći da ti kriva stvar poništi točnu tako da se mora na to paziti. Svaka točna prednost nosila je 1 bod, a svaka točna mana 0.5 boda.

Prednosti

- Nema single point of failure
- Easier to scale (skalabilno)
- Alternativne deployment tehnike

Mane

- Cijena
- Additional complexity

Ostalo

Materijali sa starih ZI → https://www.fer3.net/threads/72766/post-2822200

16. 25. (5 bodova ukupno, 0.5 po podzadatku) U nadzornom sustavu tunela poslužitelji prikuplja informacije o odvijanju prometa i periodički ih dojavljuje klijentima. Svaka dojava obavlja se posebno oblikovanom tekstualnom porukom u koju su ugrađene prometne informacije. Struktura poruke unaprijed je poznata klijentima i poslužitelju i uvijek je iste veličine, a iznosi 1000 okteta. Prijenos poruka s prometnim informacijama ostvaren je tehnologijom Server-Sent Events. Operater tunela dobio je porudu za modernizaciju dojavnog dijela sustava nadogradnjom na suvremeniji WebSocket protokol, dok bi svi ostali parametri rada sustava ostali isti. On je sada u dilemi isplati li mu se ulaganje u modernizaciju pa je zatražio konzultantske usluge FER-a. Konzultantima na FER-u je rekao kako mu je cilj optimirati rad sustava s obzirom na količinu ukupno generiranog mrežnog prometa i želi znati pod kojim uvjetima je moguće postići uštedu od I GB (2 30 okteta) mrežnog prometa. Odredite okolnosti u kojima se to postiže s obzirom na parametre rada sustava zadane tablicom. Pretpostavite da je veličina zaglavlja svakog HTTP zahtjeva i svakog HTTP odgovora po 500 okteta zajedno s praznim retkom na kraju zaglavlja. Oznaka kraja retka sama za sebe zahtijeva 2 okteta (irin). U trenutnoj inačici sustava koja koristi Server-Sent Events koristi se najjednostavniji oblik dojave koja sadrži samo redak s oznakom da t a : nakon čega odmah slijede korisni podaci (bez razmaka). Protokol WebSocket koristio bi standardom definiramu strukturu WebSocket okvira (WebSocket frame).

Bit	4	-07		+815	+1623	+2431		
0	FIN	Opcode	Mask	Length	Extended lengtl	h (0–8 bytes)		
32								
64					Masking key (10—4 bytes)		
96					Paylo	nad		

Zadatak		Broj klijenata			Vrijeme do isplativosti (u satima)					
16.		1 000		1 s	A) 0,0596 D) 59,65	B) 298,26 E) 0,5965	C) 59 652			
17.		100 000		1 s	B) 2,98 C) 59 65. E) 0,5965					
18.		1 000 000		1 s	1 s A) 0,0596 B) 0,298 D) 59,65 E) 0,5965					
19.		1 000		10 s	A) 596,52 D) 0,596	B) 5,965 E) 2982,61	C) 596 523			
20.		100 000		10 s	A) 596,52 D) 0,596	THE RESERVE OF THE PERSON NAMED IN COLUMN TWO IS NOT THE PERSON NAMED IN COLUMN TWO IS NAMED IN THE PERSON NAMED IN TH				
21.		1 000 000		10 s	A) 596,52 D) 0,596	B) 5,965 E) 2,982	C) 596 523			
22.		1 000		60 s	A) 3 579 139 D) 3,579	B) 3 579,139 E) 17 895,69	C) 35,79			
23.		100 000		60 s	A) 3 579 139 D) 3,579	B) 3 579,139 E) 178,95	C) 35,79			
24.		1 000 000		60 s	A) 3 579 139 D) 3,579	B) 3 579,139 E) 17,89	C) 35,79			
25.	A) 62 138 C) 24 855	B) 124 276 D) 24 856	E) 41 426	10 s		24				

Postupak:

I za WebSocket i za SSE prvo ide jedan HTTP request - response par poruka za inicijalizaciju - tu nema razlike u količini podataka.

Svaki event SSE zapravo se appenda na tijelo odgovora HTTP responsea, a izgleda ovako "data:payload\r\n\r\n", što čini 1009 B (data: je 5, payload je 1000, a par newlineova (https://streamdata.io/blog/server-sent-events/) je još 4 B).

WebSocket kad šalje odgovor prema klijentu ima obavezna 2 B zastavica i budući da je duljine između 126 i 2^16-1 ima još 2 B duljine poruke, a ne koristi masku (koju inače koristi klijent kad šalje serveru), payload je 1000 B i sveukupno je poruka 1004 B. Dakle, za svaki event SSE šalje 5 B više.

To znači da je throughput kod SSE-a za (5*#klijenata)/(period_slanja_poruke) veći, a u primjeru 16. to je 5000 B/s. Vrijeme potrebno da se pošalje 1 GB više koristeći SSE nego WebSocket je 2^30/5000 = 214748,3648 s, odnosno 59,65 h. Istom analogijom dobivamo:

- 17. E) 0,5965 h
- 18. A) 0,05965 h
- 19. A) 596,52 h
- 20. B) 5,965 h
- 21. D) 0,596 h
- 22. B) 3579,139 h
- 23. C) 35,79 h
- 24. D) 3,579
- 25. U 24 h za 1 GB moramo imati (2^30/(24*3600)) 12427 B/s veći throughput kod SSE-a, a on je jednak #korisnika * 5 / 10. Odatle dobivamo #korisnika = 24855,13481, što zaokružujemo na veći broj, jer bi s 24855 korisnika trebalo nešto više od 24 h za 1 GB uštede (24,00013 h), a s 24856 nešto manje od 24 h (23,999165 h), pa za točno 24 h sigurno imamo 1 GB uštede s 24856 korisnika. Zato D) 24856

Ovo je navodno postupak, mogu potvrdit za veličinu websocket poruke, ali nisam siguran za veličinu SSE poruke.

Mislim da veličina SSE poruke je 5 (data:) + 1000 (payload) + 4 ($\rn\rn\rn\$) = 1009, kao što piše.

HTTP/1.1 200 OK

Content-Type: text/plain

Content-Length: 3

Expires: [vrijednost iz tablice 1]

[troznamenkasta numerička vrijednost sredstva]

0	7	13	28	31	37	52	58	93	107	110
0	1	1.07	-				000	000	111	222
1111	222	333	444	555	666	111			111	-
10	177	23	3.8	41	47	62	68	103	117	12
	111	111 222	111 222 333	111 222 333 444	111 222 333 444 555	111 222 333 444 555 666	111 222 333 444 555 666 777	111 222 333 444 555 666 777 888	111 222 333 444 555 666 777 888 999	111 222 333 444 555 666 777 888 999 111

0

0

ionea a.	1 2	11	16	19	38	42	55	56	57	60	61
Frenutak slanja zahtjeva s klijenta	4	11		200	14	tre	777	FFF	777	333	
Primljena vrijednost sredstva na klijentu	111	222	2:11	555	777	PA.	DI	C+1	CH	CM	2
Nazin obrada zahtieva na posredniku	011	RH-	91	1	T	P17	HOTT	. /	1		

- a) (1,5 bodova) Odrediti vrijednost sredstva koju klijent dobiva za svaki postavljeni zahtjev. Odgovore upisati u tablicu 2. 0,5
 - b) (1,5 bodova) Za svaki zahtjev odrediti način njegove obrade na posredniku. Odgovore upisati u tablicu 2 na način: CH=cache hit, CM=cache miss, RH=revalidate hit, RM=revalidate miss
 - e) Odrediti učinkovitost privremene memorije posrednika (engl. hit rate) pod pretpostavkom (odgovore upisati na crtu):

(0,5 boda) da se pogotkom smatra samo CH 10/11

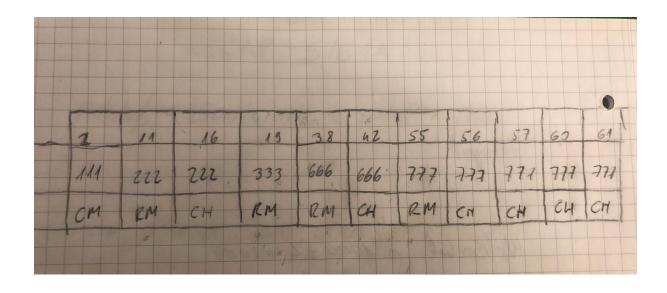
(0,5 boda) da se promašajem smatra samo CM d) (2 boda) Komentirati ispravnost rada sustava. Ako sustav radi ispravno, obrazložiti odgovor. Ako sustav ne radi ispravno,

obrazložiti problem i predložiti mjere za njegovo otklanjanje (odgovor upisati u prazno polje ispod teksta).

27. (4 boda) Objasniti na koji način granularnost podjele web usluge na skup sredstava utječe na skalabilnost web poslužitelja i mreže (odgovor upisati u prazno polje ispod teksta).

Mikroservisi imajo redo skalabilnost per se mogni nezavisno deployat na razlioite poslutitelje dok se npr. monditna aplikacija mora cijela

Evo slikana tablica.



t SLAWA	2	11	16	19	38	42	55	56	57	60	61
PRIMILENVAL	111	222	222	333	666	666	777	777	777	777	777
NACIN OBA. CM RM CH RM RM CH RM CH CH CH CH											
VRIJERI PO	10	17	17	23	47	47	62	62	62	62	62
CACHE MISLI PA JE POPATAN JOS UVIJEK OK											

Najlakše je imati još jedan redak u kojem se pamti do kojeg trenutka podatak valja. Ako je trenutak slanja zahtjeva za podatkom manji od "vrijedi do" dohvaća se podatak koji je u cache-u, inače se dohvaća najnoviji podatak na poslužitelju. (ako je trenutak slanja 38 dohvaća se zadnji unešeni podatak prije 38, a to je 37. Nadam se da je sad sve jasno

Najlakše je imati još jedan redak u kojem se pamti do kojeg trenutka podatak valja. Ako je trenutak slanja zahtjeva za podatkom manji od "vrijedi do" dohvaća se podatak koji je u cache-u, inače se dohvaća najnoviji podatak na poslužitelju. (ako je trenutak slanja 38 dohvaća se zadnji unešeni podatak prije 38, a to je 37.) Nadam se da je sad sve jasno.

Hvala kolega Kljknj odlično objašnjeno :D :)

c) broj CH / ukupan = 6/11broj (CH + RM + RH) / ukupan = 10/11

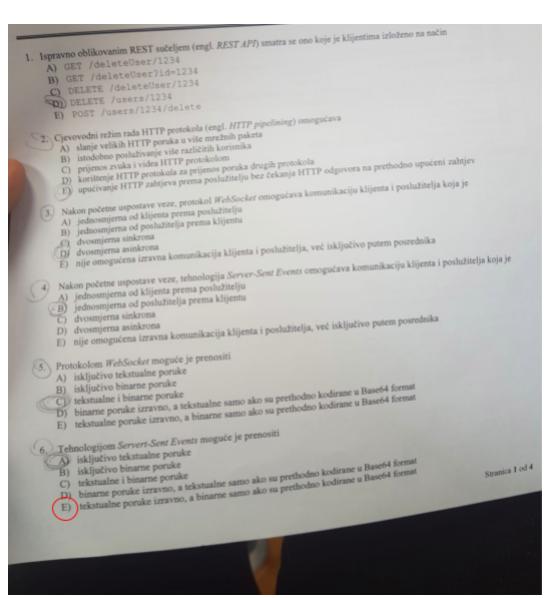
d) sustav nije(?) ispravan jer se može dogoditi promjena podatka na poslužitelju, dok na cache-u je stari podatak sve dok ne istekne vrijeme valjanosti podatka. Također možda bi mogel biti problem s nedefiniranim područjem kao što je između 23 i 28????? Pretpostavljam da će u tom području svaki put se dogoditi RH; vidjeti će da je vrijeme valjanosti prošlo, pitati će poslužitelja za novim podatkom, poslužitelj će odgovoriti da se nije promjenio i cache vraća isti podatak.

27.

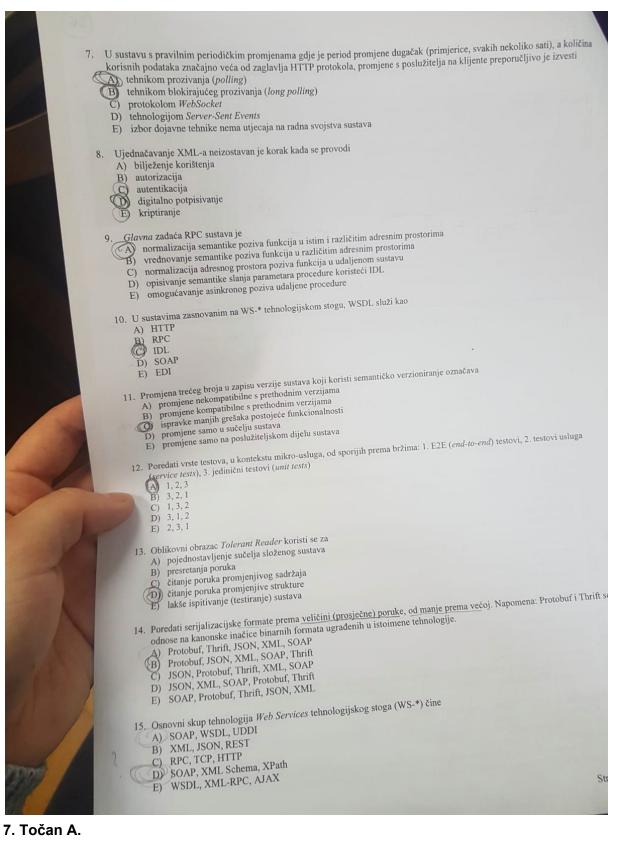
Ako jedan host sadrži više usluga (Multiple services per host), onda to nije skalabilno rješenje, jer bi za skaliranje trebalo dodati cijeli novi host sa svim tim uslugama. U slučaju da imamo jednu uslugu po hostu (Single service per host), npr jedan host ima bazu drugi aplikacijsku logiku, onda kada bi trebalo skalirati npr samo bazu podataka, mogli bi dodati samo host sa bazom, što znači da je skaliranje puno jednostavnije.

Sad, ako je cijela krupnozrnata, znači da sve usluge idu na jedan host, što znači slabije skaliranje.

Ako je aplikacija sitnozrnata, moguće je podijeliti usluge po različitim hostovima što olakšava skalabilnost.



6. Točan je E (označeno crveno)



- 8. Ne radimo.
- 15. Točan A.

SRETNO SVIMA :) A ne samo njima