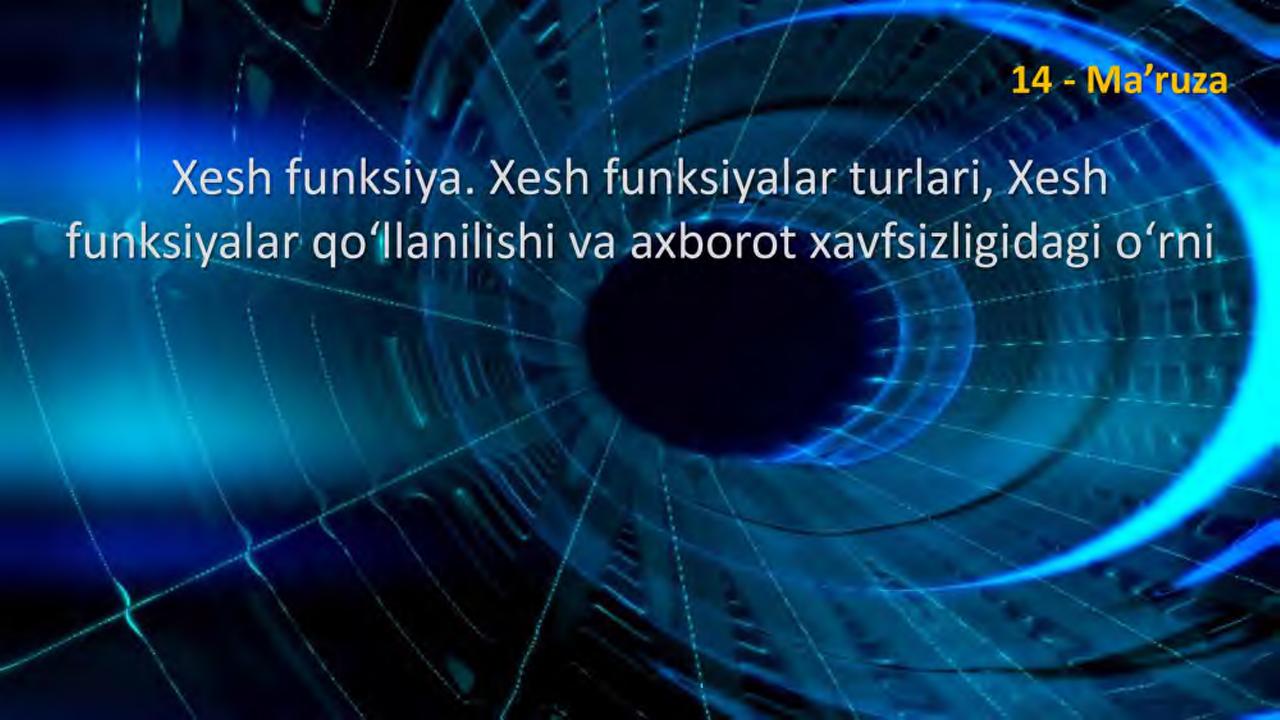


TOSHKENT AMALIY FANLAR UNIVERSITETI

Ma'lumotlar tuzilmasi va algoritmlar fani

"Kompyuter injiniring" kafedrasi Katta o'qituvchi Kendjayeva Dildora Xudayberganovna



Asosiy adabiyotlar:

- 1. Cormen, T. H., Leiserson, C. E., Rivest, R. L., & Stein, C. (2022). Introduction to algorithms. MIT press.
- 2. O. R. Yusupov, I. Q. Ximmatov, E. Sh. Eshonqulov. Algoritmlar va berilganlar strukturalari. Oliy oʻquv yurtlari uchun oʻquv qoʻllanma. Samarqand: SamDU nashri. 2021-yil, 204 bet.
- 3. Xayitmatov O'.T., Inogomjonov E.E., Sharipov B.A., Ruzmetova N., Ma'lumotlar tuzilmasi va algoritmlari fanidan o'quv qo'llanma
- 4. Rahimboboeva D. "Ma'lumotlar tuzilmasi va algoritmlari" fanidan o'quv qo'llanma T.: TDIU, 2011.-135 bet.

MA'RUZA REJASI



Xesh funksiya



Xesh funksiyalar turlari



Xesh funksiyalar qo'llanilishi va axborot xavfsizligidagi o'rni

Xesh funksiya

- Xesh funksiyalar ixtiyoriy uzunlikdagi kirish ma'lumotini chiqishda belgilangan uzunlikdagi xesh qiymatga aylantirib beruvchi bir tomonlama funksiyalarga aytiladi.
- Xesh funksiya ixtiyoriy uzunlikdagi M-ma'lumotni fiksirlangan uzunlikga siqish yoki ikkilik sanoq sistemasi ifodalangan ma'lumotlarni fiksirlangan uzunlikdagi bitlar ko'rinishidagi qandaydir kombinatsiyasi (svertkasi) deb ataluvchi funksiya.

512 биг

 Y_i - блок исходного сообщения

Ta'rif

Xesh-funksiya deb, har qanday

$$h: X \rightarrow Y$$

oson hisoblanuvchi va $\forall M$ -ma'lumot uchun h(M) = H fiksirlangan uzunlikga ega bo'lgan funksiyaga aytiladi.

Berilgan M-ma'lumotning h(M) -xesh qiymatini topish uchun avvalo ma'lumot biror «m» -uzunlikdagi bloklarga ajratilib chiqiladi. Agar M-ma'lumot uzunligi «m» -ga karrali bo'lmasa, u holda oxirgi to'lmay qolgan blok «m»- uzunlikga olindan kelishib olingan maxsus usulda biror simvol yoki belgi (masalan —"0" yoki —"1") bilan to'ldirilib chiqiladi. Natijada hosil qilingan M-ma'lumot bloklariga:

$$M = \{ M_1, M_2, ..., M_n \}$$

quyidagicha siqishni (svertkani) hisoblash protsedurasi qo'llaniladi:

$$H_0 = v$$
,
 $H_i = f(M_i, H_{i-1})$, $i = 1, 2, ..., n$.

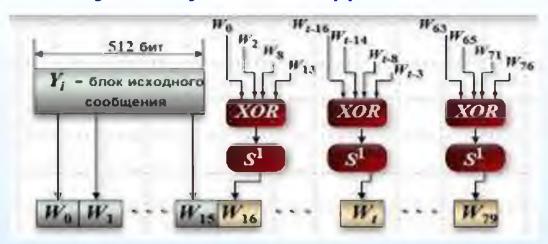
$$h(M) = H_n;$$

bu yerda v -qandaydir fiksirlangan boshlang'ich vektor.

Oddiy xesh funksiyalar: Adler-32, CRC, FNV, Murmur2, PJW- 32, TTH, Jenkins hash.

Kriptografik xesh funksiyalar: CubeHash, BLAKE, BMW, ECHO, FSB, Fugue, Grostl, JH, Hamsi, HAVAL, Keccak (SHA-3), Kupyna, LM-xeш, Luffa, MD2, MD4, MD5, MD6, N-Hash, RIPEMD- 128, RIPEMD-160, RIPEMD-256, RIPEMD-320, SHA-1, SHA-2, SHABAL, SHAvite-3, SIMD, Skein, Snefru, SWIFFT, Tiger, Whirlpool, ΓΟCT P 34.11-94, ΓΟCT P 34.11-2012.

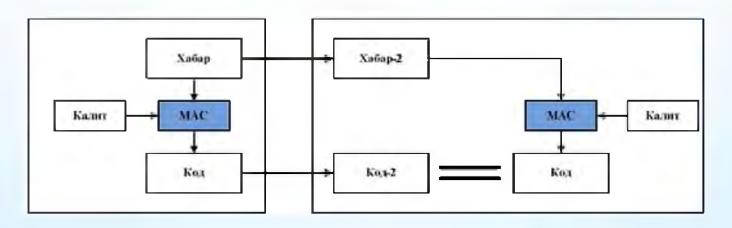
Kalit hosil qiluvchi xesh funksiyalar: bcrypt, PBKDF2, scrypt.

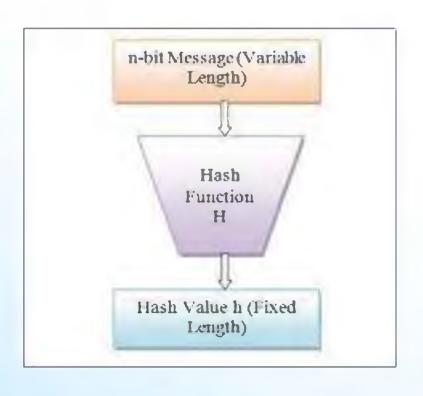


Kriptografik xesh funksiyalarning esa quyidagi turlari mavjud:

1) kalitli xesh funksiya; 2) kalitsiz xesh funksiya.

Kalitli xesh funksiyalar simmetrik shifrlash algoritmi tizimlarida qoʻllaniladi. Kalitli xesh funksiyalar berilgan ma'lumot autentifikatsiyasi kodi (message authentication code(MAC)) deb ham yuritiladi.





Kalitsiz xesh funksiyalar *xatolarni topish kodi* (modification detection code(*MDC*) yoki manipulation detection code, massage integrrity code(*MIC*) deb ataladi.

Ushbu kod qoʻshimcha vositalar (masalan: himoyalangan aloqa tarmogʻi, shifrlash yoki ERI algoritmlari) yordamida berilgan ma'lumot toʻlaligini kafolatlaydi.

Bu turdagi xesh funksiyalardan bir-biriga ishonch bildiruvchi va ishonchi bo'lmagan tomonlar foydalanishlari mumkin.

Odatda kalitsiz xesh funksiyalardan quyidagi xossalarni qanoatlantirishi talab qilinadi:

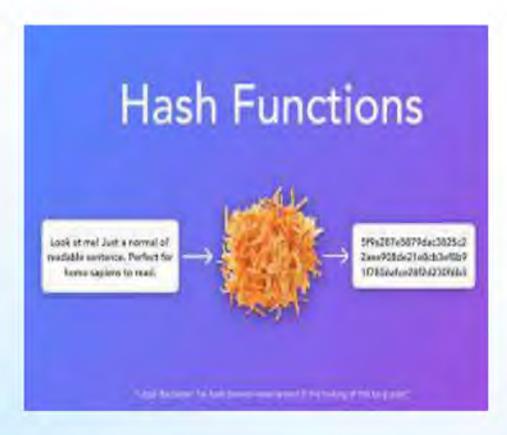
bir tomonlilik;

kolliziyaga bardoshlilik;

xesh qiymatlari teng bo'lgan ikkita ma'lumotni topishga bardoshlilik.

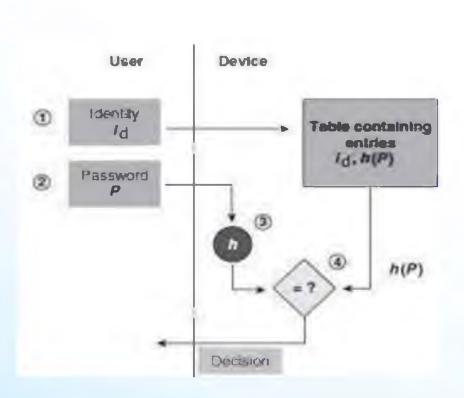
Ma'lumotlarni uzatishda yoki saqlashda ularning toʻlaligini nazoratlashda har bir ma'lumotning xesh qiymati (bu xesh qiymat ma'lumotni autentifikatsiya qilish kodi yoki "imitoqoʻyish"-ma'lumot bloklari bilan bogʻliq boʻlgan qoʻshimcha kiritilgan belgi deyiladi) hisoblaniladi va bu qiymat ma'lumot bilan birga saqlaniladi yoki uzatiladi.





"Imitoqoʻyish"lar hosil qilish uchun foydalaniladigan xesh funksiyalar nazorat yigʻindisidan farqli ravishda ma'lumotni saqlash va uzatishda roʻy beradigan tasodifiy xatolarni aniqlabgina qolmasdan, raqib tomonidan qilingan aktiv hujumlar toʻgʻrisida ham ogohlantiradi.

Buzg'unchi xesh qiymatni osonlik bilan o'zi hisoblab topa olmasligi va muvaffaqiyatli imitatsiya qilishi yoki ma'lumotni o'zgartira olmasligi uchun xesh funksiya 70 buzg'unchiga ma'lum bo'lmagan maxfiy kalitga ega bo'lishi kerak.

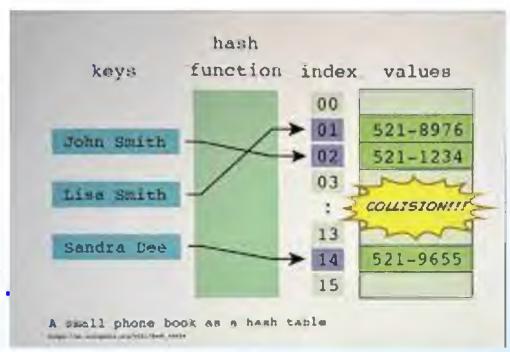


Ma'lumot manbaining autentifikatsiyalash masalasi axborot-kommunikatsiya tizimlarining bir-biriga ishonmaydigan ikki tomoni orasida ma'lumot almashinuvida yuzaga keladi.

Bu masalani hal qilishda ikkala tomon ham biladigan maxfiy kalitdan foydalanib bo'lmaydi.

Bu holatda ma'lumotning manbaini autentifikatsiya qilishga imkon beradigan elektron raqamli imzo sxemasi qo'llaniladi.

- Agar bir xil xesh qiymatga ega bo'lgan ikkita har xil ma'lumot mavjud bo'lsa, bu ma'lumotlar jufti kolliziya hosil qiladi deyiladi.
- Xesh funksiyalarda kolliziya ikkita har xil ma'lumotdan bir xil xesh qiymat hosil bo'lib qolishi. Kolliziyaning oldini olish yo'llaridan biri bu xesh jadval hisoblanadi. Xeshlash algoritmlarining bardoshliligi xa xavfsizliligi kolliziyaga chidamliligi bilan aniqlanadi.

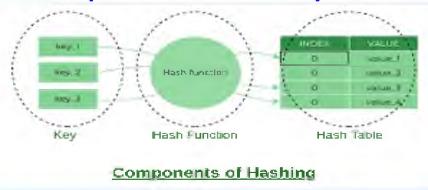


Xesh funksiyalar qo'llanilishi va axborot xavfsizligidagi o'rni

Xeshlash algoritmlarining zamonaviy kriptografiyadagi tutgan oʻrni juda muhimdir va undan hozirda keng koʻlamda foydalaniladi.

Yangi xesh algoritmlar xam yaratilmoqda. Yangi xesh algoritmlar kolliziyaga bardoshli, xesh qiymatning tez hisob-kitob qila olishi va.h.k xususiyatlarga ega boʻladi.

Xesh funksiyalar asosan, Elektron raqamli imzo (ERI)da, Torrent, DC Hub, Operatsion sistemalarda va fayllarning butunliligini yoki oʻzgartirilganligini nazorat qilish uchun foydalaniladi.



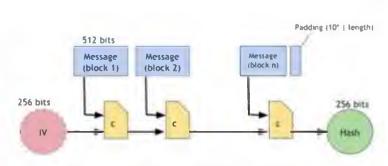
Kesh funksiyalar tahlili

		Xeshlanadigan matn uzunligi	Kirish blokining uzunligi	Xesh qiymat uzunligi	Har bir blokni xeshlash qadamlari soni
GOST 34.11-94	R	Ixtiyoriy	256	256	19
MD 2		Ixtiyoriy	512	128	1598
MD 4		Ixtiyoriy	512	128	72
MD 5		Ixtiyoriy	512	128	88
SHA-1		<264	512	160	80

- CRC32 (Cyclic redundancy check Davriy kamchilikni tekshiruvchi kod) kompyuter qurilmalarida, ya'ni tarmoq qurilmalari va doimiy xotiradagi ma'lumotlarni xavfsizligini ta'minlashda ya'ni o'zgartirilmaganligini doimiy ravishda tekshirib boradigan oddiy xesh funksiya hisoblanadi. CRC32 xalqaro standarti CRC32-IEEE 802.
- MD4 xeshlash algoritmi RSA Data Security, Inc. Ronald L. Rivest tomonidan ishlab chiqilgan. MD4 aralashgan algoritm hisoblanadi, Endi ishonchsiz hisoblanadi.
- MD5 xesh funksiyasi algoritmi Massachusets texnologiya instituti professori Ronald Rivest tomonidan 1992 yilda ishlab chiqilgan.

SHA-1 xesh funksiyasi algoritmi.

SHA-256	<2 ^M	512	256	64
SHA-384	<2128	1024	384	80
SHA-512	<2128	1024	512	80
STB 1176.1 - 99	Ixtiyoriy	256	142 <l<256< th=""><th>77</th></l<256<>	77
O'z DSt 1106 : 2006	Ixtiyoriy	128,256	128, 256	16b+74, 16b+46, Bu erda b- bloklar soni



SHA-256 hash function

Kafolatlangan bardoshlilikka ega boʻlgan xeshlash algoritmi **SHA (Secure Hash Algorithm)** AQShning standartlar va texnologiyalar Milliy instituti (NIST) tomonidan ishlab chiqilgan boʻlib, 1992 yilda axborotni qayta ishlash federal standarti (RUB FIPS 180) koʻrinishida nashr qilindi.

Xesh qiymatni hisoblash jarayoni quyidagi bosqichlardan

1-bosqich. To'ldirish bitlarini qo'shish.

2-bosqich. Ma'lumotning uzunligini qo'shish.

3-bosqich. Xesh qiymat uchun bufer initsializatsiya qilish.

4-bosqich. Ma'lumotni 512 bitlik bloklarga ajratib qayta ishlash.

5- bosqich. Natija.

Mavzu yuzasidan savollar:

- 1. Xesh funksiya tushunchasiga ta'rif bering.
- 2. Kriptografik xesh funksiyalarga misol keltiring
- 3. Xesh funksiyalarning yana qanday turlarini bilasiz
- 4. Kalit hosil qiluvchi xesh funksiyalarni keltiring

