

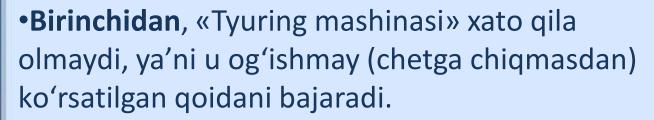
Agar qandaydir ommaviy muammoni yechish algoritmi ma'lum bo'lsa, u holda uni realizatsiya etish uchun shu algoritmda aniq yoritilgan ko'rsatmalarni ijro etish zarur. Algoritmni realizatsiya etish jarayonini avtomatlashtirish g'oyasi, tabiiyki, inson bajaradigan ishni mashinaga uzatishni taqozo qiladi. Bunday mashinani XX asrning 30-yillarida amerika matematigi E.Post va angliya matematigi A.Tyuringlar tavsiya etdila

Алан Матисон Тьюринг (23.06.1912 – 7.06.1954)



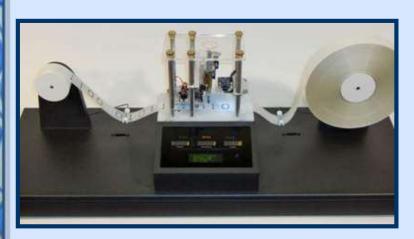
- •Tyuring mashinasining tushunchasi bizga intuitiv ma'lum bo'lgan hisoblash protsedurasini elementar operatsiyalarga ajratish natijasida hosil bo'ladi. Tyuring ta'kidlaydiki, istalgan mumkin bo'lgan hisoblashni o'tkazish uchun uning elementar operatsiyalarini qaytarish yetarli.
- Tyuring ayrim turdagi nazariy hisoblash mashinasini izohlab berdi. Bu mashina muayyan mexanik qurilma emas, balki «xayoliy» matematik mashinadir. Berilgan koʻrsatmani bajaruvchi hisoblovchi odamdan yoki mavjud raqamli hisoblash mashinasidan yuring mashinasi ikki jihati bilan farq qiladi.







aniqlaydi:



•**Ikkinchidan**, «Tyuring mashinasi» potensial cheksiz xotira bilan ta'minlangan.

Endi Tyuring mashinasi tushunchasi bilan batafsil tanishamiz.

Tyuring mashinasini quyidagilar toʻliq aniqlaydi



1.Tashqi alfavit, ya'ni $A = \{a_0, a_1, a_2, ..., a_n\}$ chekli simvollar to'plami. A to'plam elementlarining chekli ketma-ketligi A to'plamdagi so'z deyiladi. So'zni tashkil etuvchi simvollar soni shu **so'zning uzunligi** deyiladi.

Masalan, A alfavitning har bir elementi uzunligi 1 ga teng boʻlgan soʻzdir. Bu alfavitda soʻz koʻrinishida mashinaga beriladigan axborot (informatsiya) kodlashtiriladi. Mashina soʻz koʻrinishida berilgan informatsiyani qayta ishlab, yangi soʻz hosil qiladi.

2.Ichki alfavit, ya'ni $q_0, q_1, q_2, ..., q_m, \Pi, \Pi, H$ simvollar. $q_0, q_1, q_2, ..., q_m$ - mashinaning chekli son holatlarini ifodalaydi. Istalgan mashinaning holatlari soni tayinlangan bo'ladi. Ikki holatda maxsus vazifa bajariladi: q_1 - mashinaning boshlang'ich (dastlabki) holati, q_0 - natijaviy (oxirgi) holati (to'xtash holati). Π, Π, H - surilish simvollaridir (o'ngga, chapga va joyida).

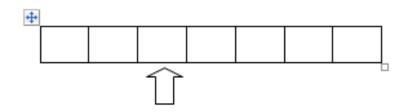


3.Ikki tomonga cheksiz davom ettirish mumkin boʻlgan lenta (mashinaning tashqi xotirasi). U katakchalarga (yacheykalarga) boʻlingan boʻladi. Har bir katakchaga faqat bitta harf yozilishi mumkin. Boʻsh katakchani a_0 simvoli bilan belgilaymiz (3.1-shaklga qarang).

a_0	a_2	a_3	a_3	a_7	a_9	<i>a</i> ₁₁	a ₁₂				
-------	-------	-------	-------	-------	-------	------------------------	-----------------	--	--	--	--

3.1-shakl.

4.Boshqaruvchi kallak (golovka). U lenta boʻylab harakat qiladi va qandaydir katakcha (yacheyka) qarshisida toʻxtashi mumkin (3.2shakl).



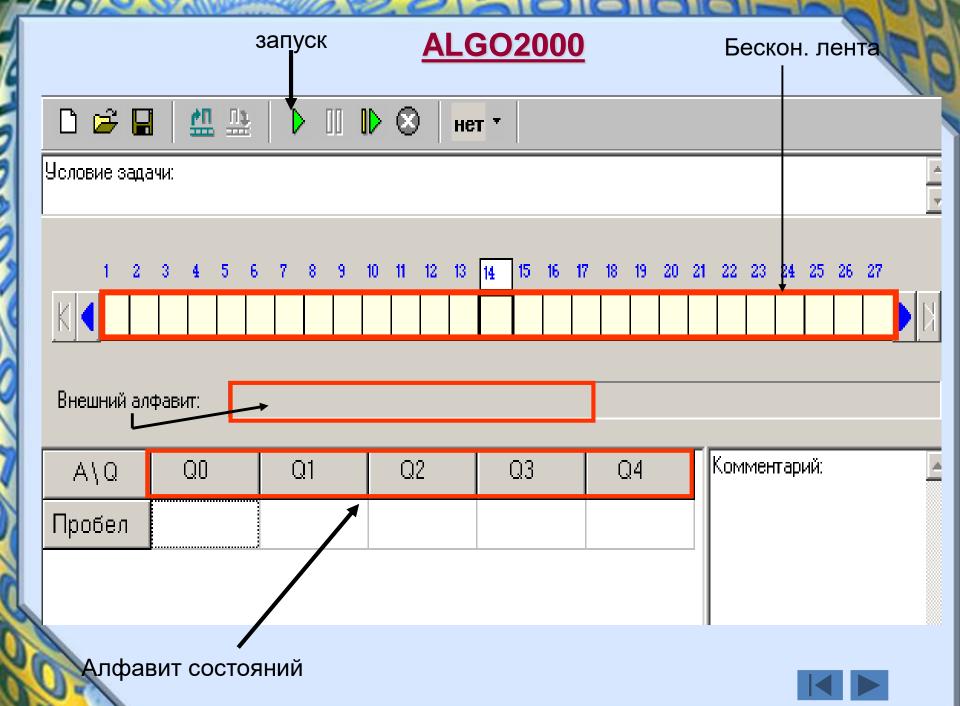
3.2-shakl.



- Bu holatda «kallak katakchani, ya'ni simvolni «ko'rib turibdi»»
 deb aytamiz. Mashinaning bir takt davomidagi ishida kallak
 faqat bitta katakchaga surilishi (o'ngga, chapga) yoki joyida
 turishi mumkin.
- Lentada saqlanayotgan har bir informatsiya tashqi alfavitning dan farqli chekli simvollar majmuasi bilan tasvirlanadi.
- Mashina ish boshlashidan oldin lentaga boshlang'ich axborot (boshlang'ich ma'lumot) beriladi. Bu holda boshqaruvchi kallak, qoidaga asosan, boshlang'ich holatni ko'rsatuvchi oxirgi chap belgi qarshisida turadi



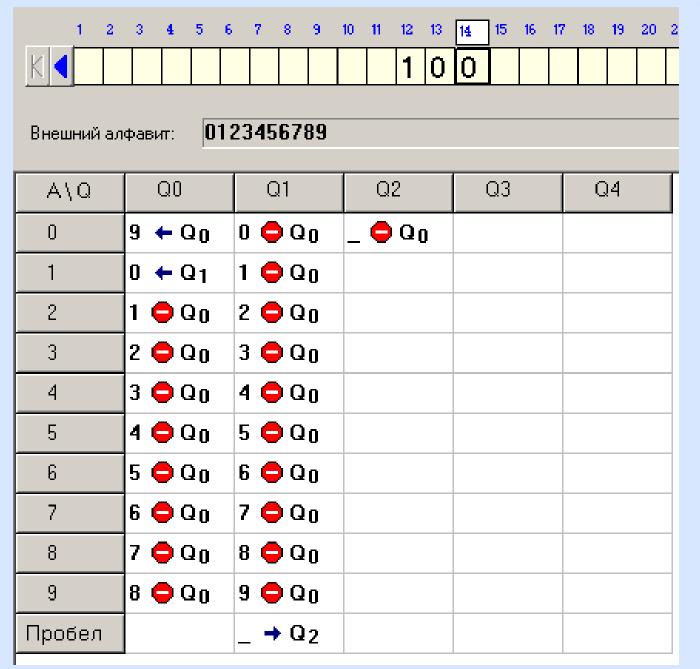














Rahmat

