Dr. Ahmet KOLTUKSUZ



- Temel Sabitler, Eşitlikler
- Termodinamik İlkeler
- Hesaplamanın Termodinamiği
- Hesaplamanın Termodinamik Maliyetinin Matematik sel Kuramı
- Hesaplamanın Termodinamiği ve Bilgi Kuramı

#### Temel Sabitler, eşitlikler

Gazların ideal kanunu
 makroskopik ortam, metrik ölçekte

PV = nRT,

P basınç, V hacim, n mol cinsinden malzeme miktarı

R gaz sabiti ve T Kelvin cinsinden sıcaklıktır.

 $R=8.314 \text{ JK}^{-1} \text{mol}^{-1} \text{ değerindedir.}$ 

#### Temel Sabitler, eşitlikler

#### Gazların ideal kanunu

mikroskopik ortam, kuantum-nano ölçekte

$$PV = Nk_BT$$
,

P basınç, V hacim, N gazdaki molekül sayısıdır.

N;1 mol malzeme için Avogadro sabitidir.

k, Boltzmann sabiti ve T Kelvin cinsinden sıcaklıktır.

#### Temel Sabitler, eşitlikler

• Gazların ideal kanunu mikroskopik ortam, kuantum-nano ölçekte

Avogadro sabiti:  $N_A = \frac{N}{}$ ;

N malzemedeki atom, molekül sayısı. n; 1 mol değerindeki malzeme miktarı

(örneğin: 1 mol hidrojen 2 gramdır, 1 hidrojen atomuysa 1.62x10<sup>-24</sup> g.)

$$N_A = \frac{N}{n} = 6.022 \times 10^{23} \, mol^{-1}$$

Boltzmann sabiti  $k_B$ :

$$k_B = \frac{R}{N_A}$$
; R gaz sabiti ve  $N_A Avogadro \ sabiti$ 

$$k_B = 1.380 \times 10^{-23} JK^{-1}; (K = {}^{o}C + 273.15)$$

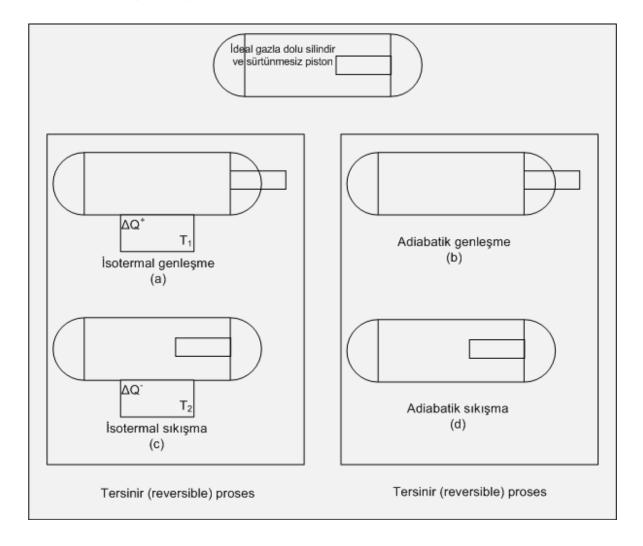
- Termodinamik: Basınç, sıcaklık ve hacim ilişkileri altında gazların kinetiği.
- 1. Kanun: İzole (kapalı) bir sistemdeki toplam enerji zamana göre değişmez (enerjinin korunumu yasası).

$$\Delta E_{universe} = 0$$

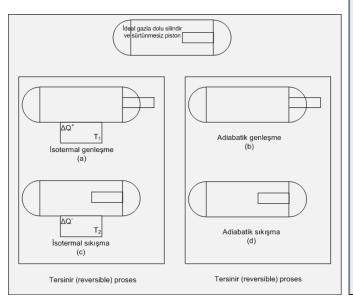
• 2. Kanun: Tek sonucu ısının işe dönüşmesi olan bir proses olası değildir (entropi).

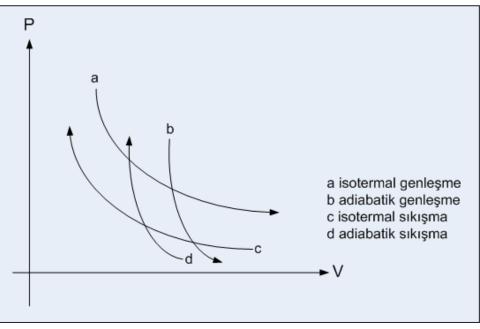
$$\Delta S_{universe} > 0$$

Sadi-Carnot Çevrimi (1824)



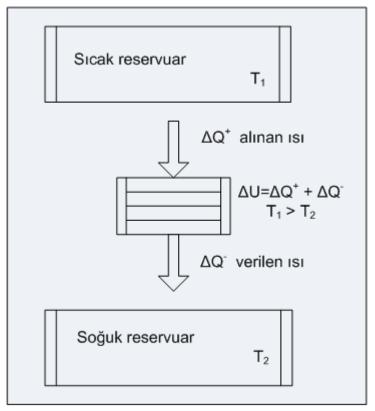
Sadi-Carnot Çevrimi



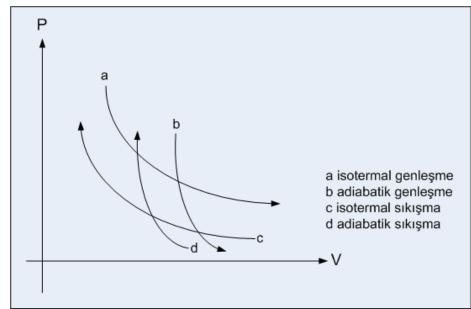


İki tersinir prosesin toplamı da yine tersinir bir prosestir. İsotermal genleşme + Adibatik genleşme + İsotermal sıkışma + Adiabatik sıkışma= Bir tam Sadi-Carnot tersinir çevrimi.

Sadi-Carnot Çevrimi = Isı Makinası



Isı Makinası



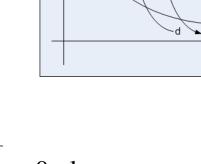
Isı makinasının yaptığı toplam iş P-V grafiğindeki kapalı alana eşittir =  $\int PdV$ 

$$\Delta U = \Delta Q^{+} + \Delta Q^{-}, \ \Delta Q^{-} negatif$$

$$\Delta Q^{+} = \int_{a}^{b} P dV = \int_{a}^{b} RT_{1} \frac{dV}{V} = RT_{1} \log \frac{V_{a}}{V_{b}}$$

$$\Delta Q^{-} = \int_{c}^{d} P dV = \int_{c}^{d} RT_2 \frac{dV}{V} = RT_2 \log \frac{V_c}{V_d}$$

ve 
$$\frac{V_b}{V_a} = \frac{V_c}{V_d}$$
 olduğundan  $\frac{\Delta Q^+}{T_1} + \frac{AQ^-}{T_2} = 0$  olur.



Bu durumda; tersinir prosesler için:

$$\oint \frac{dQ}{T} = 0 \text{ olur.}$$

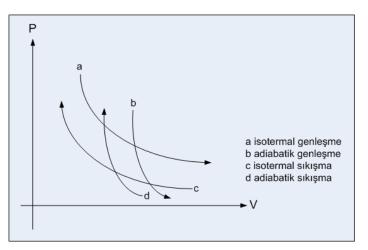
b adiabatik genleşme c isotermal sıkışma d adiabatik sıkışma

zaman da parametre olarak alındığında:

$$\oint Q(t)T^{-1}(t)dt$$
 olur.

o halde T ve V'nin fonksiyonu olarak entropi;

$$S(T_b, V_b) = S(T_a, V_a) + \int_a^b \frac{dQ}{T}$$



biçiminde yazılabilir ki entegrasyon tersinir bir süreçte yapılmıştır.

Bu noktada eğer proses tersinir değilse, toplam entropi:

$$\oint ds \ge 0.$$

olarak yazılabilir (2. kanun).

#### Bu durumda; açıkça görülmektedir ki:

- 1) Tersinir olmayan (irreversible) tüm süreçlerde, entropi zamanla artmaktadır.
- 2) Tersinir süreçlerde ise entropi zamanla azalmaz.

Bir örnek:

Sabit sıcaklıktaki bir ideal gazın entropisini hacmin fonksiyonu olacak şekilde bulalım:

PV=nRT

o halde V'nin fonksiyonu olarak entropi;

$$S(V_b) - S(V_a) = \int_a^b \frac{dQ}{T} = \frac{1}{T} \Delta Q = \frac{1}{T} \int_a^b P dV$$
$$= \frac{1}{T} \int_a^b \frac{RT}{V} dV = R(\log V_b - \log V_a)$$

- y = f(x) hesabının termodinamik maliyeti.
- Termodinamik açıdan Bilgisayar: Bilginin prosesinde enerji (1s1) saçan (heat dissipation) bir Turing makinası.
- Hesaplama hızının limitleri: İsi açığa çıkışı.
- Isınma şeklinde ortaya çıkan kaçınılmaz entropi artışı.
- VLSI tasarımında ana nokta: Heat dissipation.

• (1949) Von Neumann: T sıcaklığında çalışan bir bilgisayar, her bir bit operasyonu başına en az

 $kT \ln 2$  J. 151 saçınımı (heat dissipation) yapacaktır.

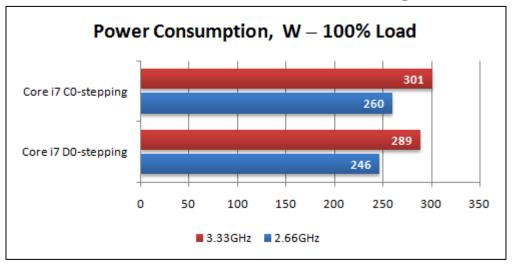
• Bu da oda sıcaklığında:

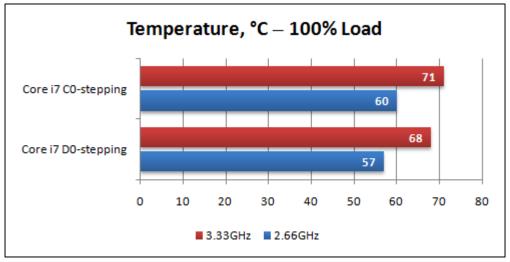
 $kT \ln 2 J = 2.8 \times 10^{-21} Joule olmaktadır.$ 

k Boltzmann sabitidir.

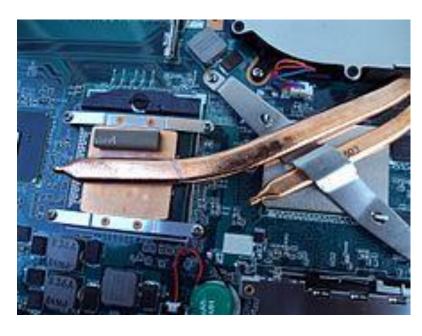
- (1961) R. Landauer: "Sadece mantıksal olarak tersinir olmayan (logically irreversible) operasyonlar enerji saçınımı (heat dissipation) yapar"
- Çıktılardan girdileri belirlenebilen operasyonlar mantıksal olarak tersinirken; belirlenemeyenler mantıksal tersinemez operasyonlardır.
- Silme işlemi tersinmezdir; silinen her bir bit,  $kT \ln 2 J$ . değerinde termodinamik maliyet yaratır.

- Son 50 senede her bir mantıksal işlem başına enerji saçınımı, her 5 senede 10 kat azaltıldı.
- 1945 yılında bu değer 10<sup>9</sup> picoJoule (1 picoJoule = 10<sup>-15</sup> Joule) iken 1988 yılında 1/10 picoJoule değerine kadar azaltıldı.
- Ancak sorun devam ediyor:
- 1 cm³ hacminde, 10¹8 tane mantıksal kapısı olan, oda sıcaklığında ve 1 GHz hızında çalışan ve mantıksal olarak tersinir olmayan operasyon başına kT Joule termodinamik maliyeti olan (ısınan) bir bilgisayar, yaklaşık olarak saniyede 3 megawatt değerinde bir ısı yayacaktır.
- Bu bilgisayarı bu haliyle soğutmak zor olur!!! (1988) Keyes.





Intel Core i7, 2011

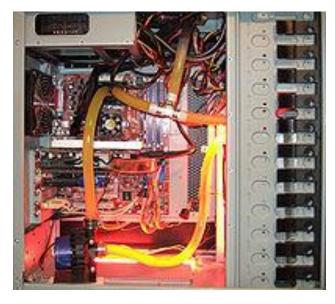








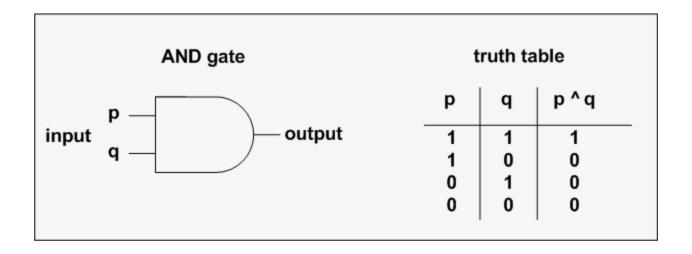




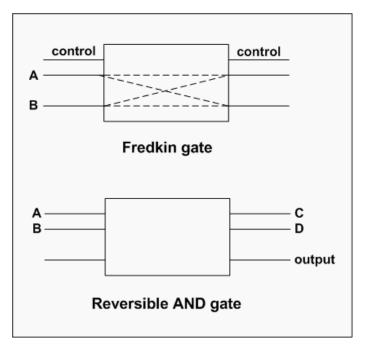


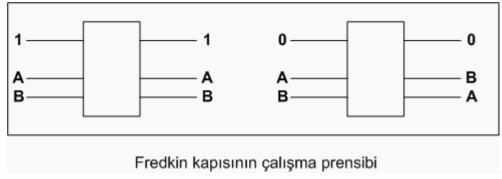


• Mantıksal Tersinmez işlem (logically irreversible):



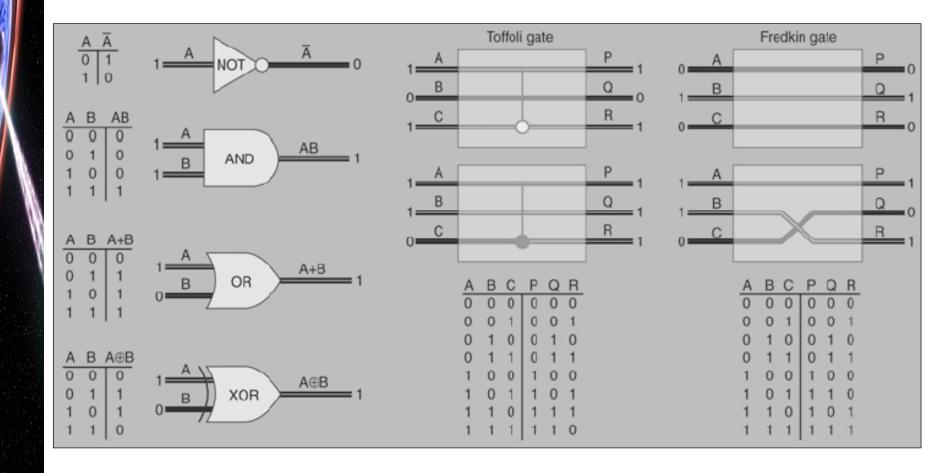
Mantıksal Tersinir işlem (logically reversible):



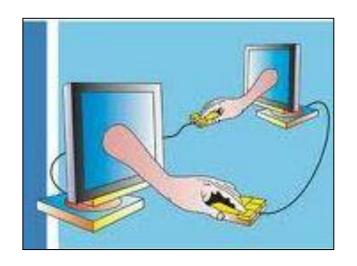


Fredkin kapısı nonlineerdir.

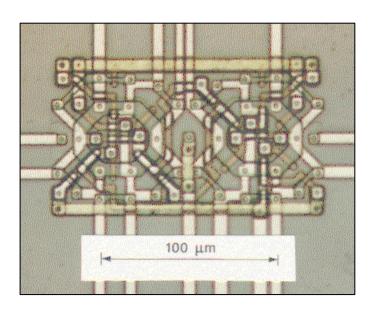
Mantıksal Tersinir işlem (logically reversible):

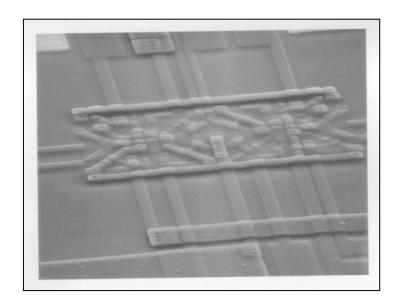


Tersinir işlem kapı ve işlemcileri



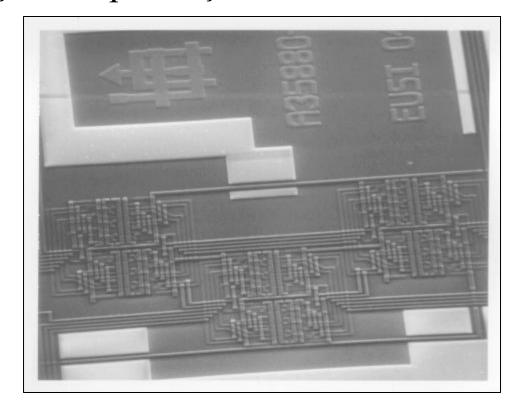
Tersinir işlem kapı ve işlemcileri





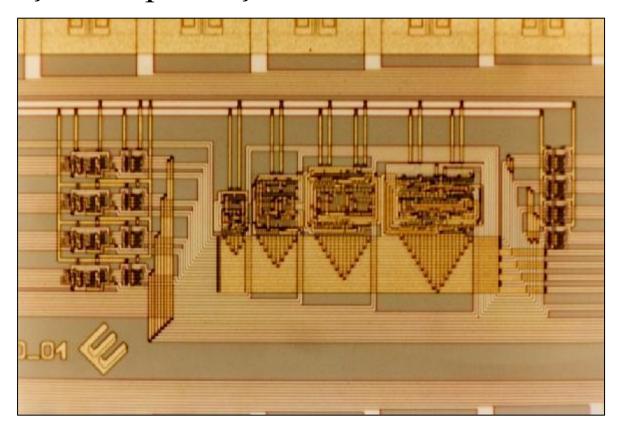
Tersinir mantık kapısı, 3 giriş-3 çıkış Solda optik mikroskop, sağda taramalı elektron mikroskop

Tersinir işlem kapı ve işlemcileri



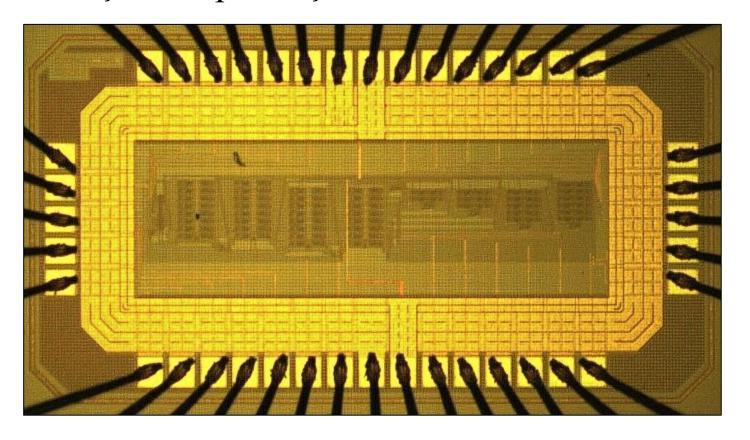
Tersinir 144 adet transistör, taramalı elektron mikroskop

Tersinir işlem kapı ve işlemcileri



Tersinir 4 bit full-adder- Feynman gates

Tersinir işlem kapı ve işlemcileri



2,504 transistor'den oluşan bir devre.
Tersinir olarak herhangi 8 bitlik bir sayıyı sqrt(2)/2 ile çarpar.

- Hesaplamanın minimum termodinamik maliyeti =
   (Hesaplama sırasında kullanılan ekstra bitlerin oluşturulması için gereken enerji ) + (oluşturulmuş olan gereksiz bitlerin silinmesi için gereken enerji)
- Bu denklem sadece tersinir olmayan mantıksal işlemler için geçerlidir (Landauer prensibi).
- Aksiyomatik olarak incelenirse:

- **Aksiyom 1:** Tersinir (reversible) hesaplama herhangi bir termodinamik maliyet oluşturmaz.
- Aksiyom 2: Herhangi bir hesaplamada tersinmez (irreversible) olarak oluşturulan ve tersinmez olarak silinen bitler birim termodinamik maliyet oluşturur.
- Aksiyom 3: Çıktı y'nin yerini aldığı Girdi x' ile yapılan bir tersinir hesaplamada, Girdi x tersinir olarak sağlanmaktadır ve Çıktı y, tersinir olarak silinmiştir.
- Aksiyom 4: Tüm fiziksel hesaplamalar bir makine tarafından yapılabilir (effective). (1993) Ming Lİ, Paul VİTANYİ.
- Dikkat edilmesi gereken nokta: İlk 3 aksiyom Fizik biliminden gelmekte olup, 4. aksiyom Church tezinden kaynaklanmaktadır.

- İlk 3 aksiyom bütünüyle tersinmez olarak sağlanan ve silinen bitlerle ilgilidir.
- Bu durumda bit düzeyinde sıkıştırma önem kazanacaktır.
- Herhangi bir hesaplamada dikkate alınan zaman karmaşası (time complexity) bu kez, aynı işi yapan en kısa yazılım, ya da başka bir deyişle en kısa bit dizisi karmaşası (space complexity) olarak dikkate alınmak zorundadır.
- En kısa bit dizisi, fiziksel hesaplamada karşımıza çıkan ısı çıkışı (heat dissipation) sorunu ile doğrudan ilgilidir.
- En kısa bit dizisi ise Kolmogorov karmaşası ile tanımlanabilir.

#### Kolmogorov Karmaşası (Kolmogorov Complexity): x'in Kolmogorov

karmaşası, x'in makine tarafından işlenebilecek en kısa (effective) halidir.

#### Formal olarak:

$$x, y, z \in N$$

N ve  $\{0,1\}^*$  arasında  $(0,\varepsilon)$ , (1,0), (2,1),(3,00),(4,01)... gibi bir eşleme olsun.

Bu durumda; x'in uzunluğu |x|, binary string x'de olan bitlerin sayısıdır.

 $T_1, T_2, ... Turing makinaları olsun.$ 

 $\phi_1, \phi_2, \dots$  Turing Makinalarına karşılık gelen kısmi rekursiv fonksiyonlar olsun.

Öyleki  $\phi_i$ ,  $T_i$  tarafından işlenmektedir.

 $|T_i|$   $|T_i|$  tarafından işlenen kodun uzunluğu olsun.

 $\langle \bullet \rangle$  NxN  $\rightarrow$  N'e standart invertibl bijection olsun (1-1, onto, reversible).

Bu durumda verilmiş y için, x'in Kolmogorov karmaşası

$$K(x/y) = \min \{ |p| + |T_i| : \phi_i(\langle p, y \rangle) = x, p \in \{0,1\}^*, i \in N \}.$$

y = f(x) hesab*i*n*i*n termodinamik maliyeti:

 $\varphi$ , tersinir bir Turing makinasınca hesaplanan bir fonksiyon. x'den y'yi hesaplamanın termodinamik maliyeti:

$$E_{\varphi}(x, y) = \min \{ |p| + |q| : \varphi(\langle x, p \rangle) = \langle y, q \rangle \} \text{ olur.}$$

 $T\ddot{u}m$  maliyet fonksiyonları sınıfı  $\mathcal{E}$  olsun.

Bu durumda  $\mathcal{E}$  evrensel termodinamik maliyet fonksiyonu:

$$\forall \varphi \in \Phi \ i \varsigma i n$$

$$E_{\varphi_0}(x, y) \le E_{\varphi}(x, y) + c_{\varphi}, \forall x, y \text{ ve } c_{\varphi} \text{ sabit.}$$

Referans bir evrensel fonksiyon  $\varphi_0$  değerine göre bu termodinamik maliyet:

$$E(x,y) \equiv E_{\varphi_0}(x,y).$$

Teorem 1 Temel Teorem:

y = f(x) hesab*i*n*i*n termodinamik maliyeti:

$$E(x,y) = K(x/y) + K(y/x).$$

Teorem 2 Silme:

Etkin silmenin termodinamik maliyeti:

Eğer t zamanla sınırlanmış ise, öyleki:

 $K(t/x) = \Omega(1)$ , o halde

n bit uzunluğunda bir x kaydını silmenin termodinamik maliyeti

 $K^{t}(x)$  bit olur.

Shannon Bilgi Kuramında Entropi:

$$H(X) = -\sum p_i . \log p_i$$

Örneği anımsayalım:

Sabit sıcaklıktaki bir ideal gazın entropisini hacmin fonksiyonu olacak şekilde bulalım:

PV=nRT

o halde V'nin fonksiyonu olarak entropi;

$$S(V_b) - S(V_a) = \int_a^b \frac{dQ}{T} = \frac{1}{T} \Delta Q = \frac{1}{T} \int_a^b P dV$$
$$= \frac{1}{T} \int_a^b \frac{RT}{V} dV = R(\log V_b - \log V_a)$$

Örnekteki gazın hücrelere bölünmüş bir hacimde tutulduğunu düşünelim.

Her hücrede bir molekül olabilir (1) veya olmayabilir(0).

 $V_a$  hücresel hacminde bir gazın bulunma olasılığı  $N_a$  ve aynı şekilde

 $V_b$  hücresel hacminde bir gazın bulunma olasılığı  $N_b$  ise; bu durumda:

$$(\log N_b - \log N_a) = (\log V_b - \log V_a)$$
 olur.

**Shannon entropisi** 

Termodinamik entropi

- Bir mesajın Shannon entropisi, o mesajın kodlanması için gereken bit sayısıdır.
- Termodinamik entropi ile Shannon entropisi kavramsal olarak eşdeğerdir.
- Belirli bir düzenleme yapabilmek için Boltzmann entropisinin belirlediği düzen sayısı, aslında Shannon bilgisi olarak oluşur.
- Her ikisi arasındaki en önemli fark ise birimlerdir. Termodinamik entropi JK<sup>-1</sup> birimiyle verilirken, Shannon entropisi birimi bit'tir ve boyutsuzdur.

- 1Gigabyte kapasiteli bir bellek (RAM), 10<sup>10</sup> bit Shannon entropisine sahiptir. Öte yandan aynı malzemenin oda sıcaklığındaki termodinamik entropisi 10<sup>23</sup> bit civarındadır.
- Aradaki farkın nedeni; entropilerin farklı serbestlik derecelerine göre hesaplanıyor olmasından kaynaklanır.
- Shannon entropisi, söz konusu RAM'de yer alan her bir transistörün 1 ya da 0 olması ile ilgilenir; bu da tek serbestlik derecesine tekabül eder.

- Halbuki termodinamik entropi; her transistörü oluşturan milyarlarca atom ve onların elektronlarının durumları (state) ile ilgilenir. Bu hesapta bir çok serbestlik derecesi yer alır.
- Bu aşamada teknolojinin gelişimindeki hedef: Her atomun tek bir bit bilgi tutacak (var veya yok, 1 veya 0) şekilde kullanılabilmesidir. Böylece RAM'in Shannon-bilgi entropisi ile o RAM'in yapıldığı malzemenin termodinamik entropisi birbirine yaklaşacaktır.

#### KAYNAKLAR

- R. Landauer. Irreversibility and heat generation in the computing process. *IBM J. Res. Develop.*, 5:183–191, 1961.
- E. Fredkin and T. Toffoli. Conservative logic. Int. J. Theoret. Physics, 21(3/4):219–253, 1982.
- C.H. Bennett. The thermodynamics of computation—a review. *Int. J. Theoret. Physics*, 21:905–940, 1982.
- C.H. Bennett and R. Landauer. The fundamental physical limits of computation. *Scientific American*, pages 48–56, July 1985.
- M. Li and P.M.B. Vitányi, Reversibility and adiabatic computation: trading time and space for energy, *Proc. Royal Society of London, Series A*, 452(1996), 769-789.
- M. Li and P.M.B. Vitányi, Reversible simulation of irreversible computation, *Proc. 11th IEEE Computational Complexity Conference*, IEEE Comp. Soc. Press, 1996, 301-306.
- M. Li and P.M.B. Vitányi. An Introduction to Kolmogorov Complexity and its Applications, Springer-Verlag, New York, 2nd Edition, 1997.

# Sabır ve İlginize çok teşekkür ederim.

A. Koltukşuz