Bilgisayar Mimarisi



© (1) Lisans: http://creativecommons.org/licenses/by-nc-nd/3.0/

Kayan Noktalı Sayılar (Floating Point Numbers)

(12.34)₁₀ = 12 +
$$\frac{34}{100}$$
 ya da (12.34)₁₀ = 12 + $\frac{3}{10}$ + $\frac{4}{100}$ = 1·10¹ + 2·10⁰ + 3·10⁻¹ + 4·10⁻²

2 Tabanı:

2 Tabani:
$$(101.11)_2 = 5 + \frac{3}{4}$$
 ya da $(101.11)_2 = 5 + \frac{1}{2} + \frac{1}{4}$, $(0.1111)_2 = \frac{15}{16}$, $(0.1)_2 = \frac{1}{2}$

Virgüllü (noktalı) sayıları bellekte tutmak için akla ilk gelen yöntem sabit noktalı (fixed radix) gösterilimdir. Sayının noktadan önceki ve sonraki kısımları için sabit uzunlukta yerler ayrılır.

Sabit noktalı gösterilim pratik değildir. Bellekte fazla yer kaplar, işlem yapmak için uygun değildir.

Örneğin 1 trilyon (10¹²) göstermek için 40 bit gerekir. $10^{12} \approx 2^{40}$

Benzer şekilde virgülden sonra 1/1012 hassasiyet için de 40 bit gereklidir. Toplam 80 bit.

Üstel gösterilim (Scientific notation, exponential notation) kullanılır:

±F · B^{±E}

Örnek: F: Fraction (Kesir, Mantis)

 $976,000,000,000,000 = 0.976 \times 10^{15}$ E: Exponent (Üs) B: Base (Taban) $0.000\ 000\ 000\ 000\ 976 = 0.976 \times 10^{-12}$

Bellekte: ± , F ve E tutulur.

Bilgisayar Mimarisi

Normalize Sayı:

Noktanın yerine önceden karar verilir ve bu yer bilgisi bellekte tutulmaz. Örneğin, noktanın her zaman sıfırdan farklı en yüksek anlamlı sayının solunda olduğu kabul edilir.

 $3.14 = 0.314 \times 10^{1}$

Örneğin bellekte ±FFF ±EE şeklinde tutulabilir. +314+01

Yükseltilmiş Üs (*Biased Exponenet*):

Üs değerinin negatif olmaması için üs değeri bellekte saklanmadan önce belli bir değer "ökçe" (bias) ile toplanır (üs yükseltilir).

Böylece üssün işaretinin saklanmasına gerek kalmaz ve aritmetik işlemlerde (karşılaştırmada) kolaylık sağlanır.

IEEE 754 Standardı (1985, güncelleme 2008)

Single (32 bit)

Ε İşaret Üs Kesir 23

Üs 127 yükseltilmiştir

Double (64 bit)

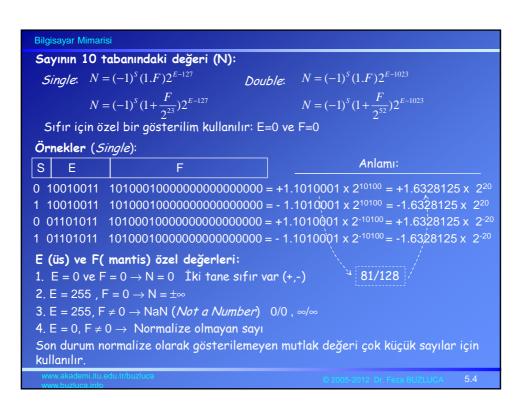
Kesir

Üs 1023 yükseltilmiştir

E'deki bit sayısı k olmak üzere üs (2^{k-1} -1) kadar yükseltilir.

Güncel standartta 16 bitlik (half) ve 128 bitlik (quadruple) sayılar da bulunmaktadır.

Bilgisayar Mimarisi Normalize Sayı (IEEE 754): Noktanın her zaman sıfırdan farklı en yüksek anlamlı sayının sağında olduğu kabul İkili düzende çalışıldığına göre "O"dan farklı sayı "1"dir. $(10110.101)_2 = 1.0110101x 2^4$ Noktadan önce her zaman 1 olduğu bilindiğinden bu 1 değeri de bellekte tutulmaz. Buna gizli 1 (hidden one) denir. Örnek: $(+22.625)_{10}$? $(22)_{10} = (10110)_2$ 5/8 .625'in 2 tabanındaki karşılığının bulunması: $2 \times 0.625 = 1 + 0.25$ _Yüksek anlamlı bit $2 \times 0.25 = 0 + 0.5$ $\Rightarrow (0.625)_{10} = (0.101)_2$ $2 \times 0.5 = 1 + 0$ $(+22.625)_{10} = (+10110.101)_2 = +1.0110101 \times 2^4$ (Normalize) Bellekte "Single" olarak: Mantisin düşük anlamlı bitleri 0 10000011 0110101...000 "0" ile dolduruldu. İşaret Yükseltilmiş Mantis Çünkü solunda nokta (.) var. 127 + 4 üs



Bilgisayar Mimarisi

Normalize olmayan sayılar:

Normalize yapı ile mutlak değeri çok küçük olan sayıları göstermek mümkün değildir. Normalize olarak gösterilebilecek en küçük sayı S=0, $E=0000\ 0001$, $F=000....\ 0$ $N=+(1+0)2^{1-127}=2^{-126}$ 0 ile 2^{-126} arasındaki sayılar normalize olarak gösterilemez.

Normalize olmayan yapı kullanılırsa sayının 10 tabanındaki değeri öncekinden farklı olarak aşağıdaki gibi hesaplanır:

Single:
$$N = (-1)^{S} (\frac{F}{2^{23}}) 2^{-126}$$
 Double: $N = (-1)^{S} (\frac{F}{2^{52}}) 2^{-1026}$

Normalize olmayan en küçük sayı: S =0, E = 0000 0000, F = 000.... 01 N= $+(1/2^{23})2^{-126} = 2^{-149}$ 0 ile 2^{-149} arasındaki sayılar gösterilemez (*underflow*).

Sınır değerleri:

Mutlak değeri en küçük sayı:

Single: 2-149 (Denormalize) , Double: 2-1074 (Denormalize)

Mutlak değeri en büyük sayı:

Single: 0 11111110 111111111111111111111 = $(2-2^{-23})x2^{127} \approx 10^{38.53}$ (Normalize)

Double: $(2-2^{-52})x2^{1023} \approx 10^{308.3}$ (Normalize)

www.akademi.itu.edu.tr/buzluca

© 2005-2012 Dr. Feza BUZLUCA