

جزوه درس مدار منطقی
علیرضا سلطانی نشان
دانشجوی نرم افزار
ترم سوم

فهرست مطالب

۵	۱ اعداد - مبنایها - مکمل ها - کدها
۷	۱.۱ تصاعد هندسی
۸	۲.۱ تبدیل مبنای ۲ به ۱۰ یا برعکس
۸	۳.۱ تبدیل مبنای ۲ به ۱۰
۹	۴.۱ تبدیل مبنای ۱۰ به دو
۹	۵.۱ تبدیل مبنای ۱۰ به هشت و برعکس
۱۰	۶.۱ تبدیل اعداد صحیح از مبنای ۱۰ به ۱۶ و برعکس
۱۱	۷.۱ تبدیل اعشاری دهدهی به دودویی و برعکس
۱۴	۸.۱ تبدیل اعداد مبنای دو به مبنای هشت و برعکس
۱۶	۹.۱ تبدیل مبنای ۲ به ۱۶ و برعکس
۱۷	۱۰.۱ تبدیل اعداد مبنای ۸ به ۱۶ و برعکس
۱۹	۱۱.۱ متمم ها یا (Complements)

۲۴	۱۲.۱ اعداد علامت دار
۲۶	۱۳.۱ عملیات روی اعداد بدون علامت در مبناهای مختلف
	۱۴.۱ تفریق دو عدد بی علامت در مبنای ۲ به روش مستقیم
۲۸	(قرض گرفتن)
۳۰	۱۵.۱ جمع و تفریق اعداد علامت دار
۳۰	۱.۱۵.۱ جمع دو عدد علامت دار در سیستم مکمل ۲
۳۲	۱۶.۱ Overflow سرریز
	۱۷.۱ بازه مختلف ساخت اعداد در سیستم های مختلف با کمک
۳۳	n بیت
۳۳	۱۸.۱ تشخیص سرریز دو عدد بدون علامت
۳۴	۱۹.۱ تشخیص سرریز در اعداد علامت دار مکمل ۲
۳۶	۲۰.۱ تفریق دو عدد علامت دار در سیستم مکمل ۲
۳۹	۲۱.۱ سیستم D۲B
۳۹	۱.۲۱.۱ کد کردن اعداد دهدهی
۴۲	۲.۲۱.۱ جمع دو عدد BCD
۴۳	۲۲.۱ کد گری یا کد انعکاسی
۴۵	۱.۲۲.۱ تبدیل باینری ۴ بیتی به گری ۴ بیت
۴۶	۲.۲۲.۱ تبدیل کد گری به کد باینری
۴۷	۲۳.۱ ASCII Codes

۵۱	۲۴.۱ کد های تشخیص و تصحیح خطا
۵۱	۱.۲۴.۱ کدهای تشخیص خطا
۵۲	۲۵.۱ Overlapping Parity or Block Parity
۵۳	۲۶.۱ Parity Checksum
۵۴	۱.۲۶.۱ Single-precision checksum
۵۴	۲.۲۶.۱ Double-precision checksum
۵۴	۳.۲۶.۱ Residue checksum
۵۴	۴.۲۶.۱ HoneyWell checksum
۵۵	۲۷.۱ کد همینگ یا Hamming Code
۵۶	۱.۲۷.۱ فاصله همینگ
۵۶	۲.۲۷.۱ نحوه بدست همینگ کد و تشخیص و تصحیح خطا
۵۹	۳.۲۷.۱ پیدا کردن عدد غلط و تصحیح آن
۶۲	۴.۲۷.۱ نحوه محاسبه تعداد پرتی های همینگ

۶۳	۲ جبر بول - ساده سازی - EPI PI
۶۳	۱.۲ Not Or And truth table
۶۳	۲.۲ استفاده از نمودار ون برای نمایش منطقی
۶۴	۱.۲.۲ Single Variable
۶۴	۲.۲.۲ Double Variable
۶۵	۳.۲.۲ Three Variable

۶۸	on-set and off-set	۳.۲
۶۹	شمایل گیت های تاکنون گفته شده	۴.۲
۷۰	XNOR Xor NOR NAND truth table	۵.۲
۷۱	چند مورد از اصطلاحات	۶.۲
۷۱	Term	۱.۶.۲
۷۱	Product Term	۲.۶.۲
۷۲	Sum Term	۳.۶.۲
۷۲	Min Term	۴.۶.۲
۷۲	Max Term	۵.۶.۲
۷۳	SoP Sum of Product	۶.۶.۲
۷۳	PoS Product of Sum	۷.۶.۲
۷۴	خودت را امتحان کن	۸.۶.۲
۷۴	Dual Low	۷.۲
۷۵	Self Dual	۱.۷.۲
۷۶	Duality اصل	۲.۷.۲
۷۶	خاصیت های گزاره ها	۸.۲
۷۸	Gates	۹.۲
۸۶	Intermediate Functions	۱۰.۲
۹۲	term Min diagram	۱۱.۲

۱ اعداد - مبناها - مکمل ها - کدها

کلا اگه ما بخوایم هر عددی را نمایش بدهیم یا آنرا بنویسیم، این اعداد میتواند مبنا های مختلفی داشته باشد. در حالت کلی عددی مثل a را میتوانیم اینگونه نمایش دهیم:

$$a = a_{n-1}a_{n-2}\dots a_2a_1a_0.a_{-1}a_{-2}a_{-3}\dots a_{-m} \bullet$$

در حقیقت هر کدام از این اعداد دارای ارزش مکانی هستند، که در زیر به درستی نشان داده شده است :

$$a = a_{n-1}^{r^{n-1}}, a_{n-2}^{r^{n-2}}, \dots, a_2^{r^2}, a_1^{r^1}, a_0^{r^0}, a_{-1}^{r^{-1}}, a_{-2}^{r^{-2}}, a_{-m}^{r^{-m}} \bullet$$

که بعد از اعشار (۰) دارای n رقم عدد صحیح و قبل آن n رقم عدد اعشاری داریم.

نکته مهمی که در اینجا بایستی یادآوری شود آنست که هر عدد به توان منفی برابر است با:

$$r^{-m} = \frac{1}{r^m} \bullet$$

معرفی انواع مبنا ها:

۱. $0...1$ = مبنای دو Binary

۲. $0...9$ = مبنای ۱۰ Decimal

۳. $0...7$ = مبنای هشت Octal

۴. $0...9, A, B, C, D, E, F$ = مبنای ۱۶ Decimal Hexa

نکته: زمانی که در مبناها، به مبناهای بزرگی میرسیم، ما از ۰ تا ۹ را به رسمیت میدانیم و برای نمایش اعداد بعد از آن از حروف انگلیسی استفاده میکنیم.

اگر عددی در مبنای ۲ باشد و بخواهیم آنرا به مبنای ۱۰ تبدیل کنیم کافیست هر رقم را در ارزش مکانی خودش ضرب کرده و حاصل را باهم جمع کنیم.

۱.۱ تصاعد هندسی

$$(r-1)_{r,1} (r-1)_{r,0} \cdot (r-1)_{r,-1} (r-1)_{r,-m} = (r-1)_{r,-1}^{r^n-1} = r^n - 1$$

بطوری که r مبنا و n تعداد ارقام است، بطور مثال، در مبنای دسیمال که سیستم دهدهی است، برای بدست آوردن بزرگ ترین عدد مجموعه از $r-1$ که میشود ۹، یعنی ۹ بزرگ ترین عدد مجموعه مبنای دسیمال است، و اگر به تعداد دو رقم آنرا در نظر بگیریم، یعنی ۹۹، در جایگاه مربوطه بررسی خواهیم کرد، یعنی $(10^0 * 9) + (10^1 * 9) = 99$ و در مقابل تصاعد هندسی داریم، $10^2 - 1 = 99$.

تمرین: تبدیل مبناهای زیر را انجام دهید:

در هنگام انجام تبدیل مبنای زیر، قصد یادآوری مطالب گذشته است، اما در بین آنها مطالبی هم ذکر شده است که نکاتی را در بر دارند و بایستی به عنوان مطلب جدید آنرا در نظر داشت:

نکات

برای تبدیل مبنا از ۱۰ به هر مبنای دیگری باید ۱۰ را در آن مبنا پی در پی تقسیم کنیم که در نهایت به با استفاده از باقی مانده ها و مقسوم

علیه آخر تقسیم از راست به چپ نتایج تقسیم را کنار هم بگذاریم.

در هنگام تبدیل مبنا، جلوترین و آخرین ارزش مکانی عدد را MSB یا *MostSignificantBit* و کمترین و آخرین ارزش مکانی در عدد را LSB یا *LeastSignificantBit* گفته میشود. مانند: $(327.2)_{10}$ که عدد ۳ MSB و ۷ LSB.

۲.۱ تبدیل مبنا از ۲ به ۱۰ یا بلعکس

در تبدیل مبنا از ۲ به ۱۰ میبایست به صورت عادی با استفاده از ارزش مکانی هر عدد 2^0 و 2^1 و ... یا به صورت خودمان ۱، ۲، ۴، ۸، ۱۶، ۳۲، ۶۴، ... و در نهایت هر قسمتی که بیت روشن یا ۱ داشت را نتیجه را با هم جمع میکنیم.

۳.۱ تبدیل مبنا از ۲ به ۱۰

تمرین:

$$(11001)_{2 \rightarrow 10} = (1 * 1) + (1 * 8) + (1 * 16) = 1 + 8 + 16 = 25 \bullet$$

$$(1111001)_{2 \rightarrow 10} = (1 * 1) + (1 * 8) + (1 * 16) + (1 * 32) + (1 * 64) = \bullet$$

$$1 + 8 + 16 + 32 + 64 = (121)_{10}$$

$$(100011111)_{2 \rightarrow 10} = \bullet$$

$$(1 * 1) + (1 * 2) + (1 * 4) + (1 * 8) + 1 * 16 + (1 * 256) = (281)_{10}$$

۴.۱ تبدیل مبنا از ۱۰ به دو

همانطور که در بالاتر گفته شد در تبدیل مبنا از ۱۰ به ۲ یا به هر مبنای دیگر میتوانیم هب راحتی از تقسیم پی در پی ۱۰ در مبانی مورد نظر با استفاده از باقی مانده ها به جواب نهایی برسیم.
تمرین:

$$(34)_{10 \rightarrow 2} = 100010 \quad (34)_{10 \rightarrow 2} = \bullet$$

۵.۱ تبدیل مبنا از ۱۰ به هشت و برعکس

$$(972)_{10 \rightarrow 8} = (1637)_8 \quad (972)_{10 \rightarrow 8} = \bullet$$

$$(1637)_{8 \rightarrow 10} = (7 * 8^0) + (3 * 8^1) + (6 * 8^2) + (1 * 8^3) = (927)_{10} \bullet$$

Calculate	مانده باقی
$34 / 2 = 17$	۰
$17 / 2 = 8$	۱
$8 / 2 = 4$	۰
$4 / 2 = 2$	۰
$2 / 2 = 1$	۰
$1 / 2 =$	۱

Calculate	مانده باقی
$972 / 8 = 115$	۷
$115 / 8 = 14$	۳
$14 / 8 = 1$	۶
$1 / 8 = 0$	۱

۶.۱ تبدیل اعداد صحیح از مبنای ۱۰ به ۱۶ و برعکس

برای تبدیل مبنا از ۱۰ به ۱۶ درست مثل قبل از تقسیم پیاپی ۱۰ در ۱۶ استفاده خواهیم کرد:

$$(954)_{10 \rightarrow 16} = (3BA)_{16} \quad (954)_{10 \rightarrow 16} \bullet$$

Calculate	مانده باقی
$۹۵۴ / ۱۶ = ۵۹$	$۱۰ \rightarrow A$
$۵۹ / ۱۶ = ۳$	$۱۱ \rightarrow B$
$۳ / ۱۶ = ۰$	۳

$$(3BA)_{16 \rightarrow 10} = (10 * 16^0) + (11 * 16^1) + (3 * 16^2) = 954 \bullet$$

۷.۱ تبدیل اعشاری دهدهی به دودویی و برعکس

مهم ترین بخش تبدیل میناها زمانیست که شما با مبنایی اعشاری رو به رو میشوید، در حالت تبدیل مینا از دودویی به سیستم دهدهی، قسمتی که به صورت صحیح است را طبق معمول محاسبه می کنیم، و آن قسمتی که بعد از اعشار قرار دارد، به صورت $2^{-1}, 2^{-2}, 2^{-3} \dots$ محاسبه خواهیم کرد و در نهایت نتیجه قسمت صحیح را به نتیجه قسمت اعشاری قرار خواهیم داد:

$$(1110.01)_{2 \rightarrow 10} = .۱$$

$$(1110)_{2 \rightarrow 10} = 14$$

$$(.01)_{2 \rightarrow 10} = (0 * 2^{-1}) + (1 * 2^{-2}) = \frac{1}{4}$$

$$\rightarrow 14 + \frac{1}{4} = \frac{56}{4} + \frac{1}{4} = \frac{57}{4} = 14.25$$

$$(10111001.0101)_{2 \rightarrow 10} = .۲$$

$$(10111001)_{2 \rightarrow 10} = 185$$

$$(0.0101)_{2 \rightarrow 10} = \frac{1}{4} + \frac{1}{16} = \frac{4}{16} + \frac{1}{16} = \frac{5}{16} = 0.3125$$

$$\rightarrow 185 + 0.3125 = 185.3125$$

حالا نوبت به انجام تبدیل مبنا ۱۰ به ۲ میرسد، در این بخش، طبق معمول آن قسمتی که سمت صحیح عدد قرار دارد را به صورت عادی از ۱۰ به ۲ تبدیل میکنیم، اما آن بخشی که به صورت اعشاری است را باید کمی توجه کنیم، قسمت اعشاری را ضرب ۲ میکنیم، و حاصل آن را بررسی میکنیم و قسمت صحیح حاصل را به عنوان نتیجه تقسیم اول در نظر میگیریم، و آن بخش اعشاری را (فقط اعشاری) دو باره ضرب در دو میکنیم، انقدر این ضرب را انجام میدهیم که قسمت اعشاری به صفر برسد، ممکن است در طی این عملیات تعداد ضرب کردن به ۲ زیاد شود، در این مواقع تا هشت مرحله ضرب کردن کافی است (قاعده پرشدن حافظه ۸ بیت). لازم به ذکر است که در تمامی تبدیل های سیستم ددهی به هر مبنای دیگری، مانند باینری یا اکتال یا سه سه ای، چهارچهارای و غیره دقیقا همان عملیاتی که گفته شد صورت میگیرد، هم بخش تقسیم پیاپی در قسمت صحیح، هم ضرب متناوب در قسمت اعشاری.

تمرین:

$$(12.25)_{10 \rightarrow 2} = .1$$

$$(12)_{10 \rightarrow 2} = (1100)_2$$

$$(0.25)_{10 \rightarrow 2} =$$

$۲۵.۰ * ۲ = ۵۰$	$.$
$۵۰ * ۲ = ۱۰۰$	۱

بعد از اینکه عدد اعشار حاصل دومین ضرب برابر با صفر شد دیگر نیازی به ضرب کردن نیست و از همان دو عدد نتیجه ۰ و ۱ استفاده میکنیم و در نتیجه خواهیم داشت:

$$\rightarrow (1100.01)$$

$$(15.361)_{10 \rightarrow 2} = .۲$$

$$(15)_{10 \rightarrow 2} = (1111)_2$$

$$(0.361)_{10 \rightarrow 2} =$$

$$\rightarrow (1111.01011100)$$

$۳۶۱.۰ * ۲ = ۷۲۲.۰$	۰
$۷۲۲.۰ * ۲ = ۴۴۴.۱$	۱
$۴۴۴.۰ * ۲ = ۸۸۸.۰$	۰
$۸۸۸.۰ * ۲ = ۷۷۶.۱$	۱
$۷۷۶.۰ * ۲ = ۵۵۲.۱$	۱
$۵۵۲.۰ * ۲ = ۱۰۴.۱$	۱
$۱۰۴.۰ * ۲ = ۲۰۸.۰$	۰
$۲۰۸.۰ * ۲ = ۴۱۶.۰$	۰

۸.۱ تبدیل اعداد مبنای دو به مبنای هشت و برعکس

برای تبدیل مبنای دو به هشت فقط کافی است از سمت راست به چپ سه بیت سه بیت جدا کنیم و براساس ریتم ۱، ۲، ۴ آنها را باهم جمع کنیم، نکته ای که در این میان باید توجه کنیم آن است که اگر تعداد ارقام مضربی از سه نباشد، بایستی از سمت چپ، عدد صفر اضافه کنیم.

مثال/تمرین:

$$(11001)_{2 \rightarrow 8} = .۱$$

$$(011'001)_{2 \rightarrow 8} = (31)_8$$

$$(1110001)_{2 \rightarrow 8} = .2$$

$$(001'110'001)_{2 \rightarrow 8} = (161)_8$$

$$(100111)_{2 \rightarrow 8} = .3$$

$$(100'111)_{2 \rightarrow 8} = (47)_8$$

تبدیل مبنا اعشاری از دو به هشت:

این نوع تبدیل مبنا هم بایستی در نظر داشته باشیم که بهتر به دو قسمت صحیح و اعشاری تقسیم می شود، در قسمت اعشاری اگر تعداد ارقام مضربی از ۳ بود میتوان به صورت سه تا سه از راست به چپ از جدایی را انجام داد، در غیر این صورت باید از سمت چپ به تعداد لازم ۰ اضافه کنیم. در قسمت اعشاری هم همین قاعده صادق است، با این تفاوت که اگر تعداد ارقام سمت اعشار مضربی از ۳ نبود این بار بایستی از سمت راست به تعداد لازم صفر وارد کنیم.

$$(10011.1101)_{2 \rightarrow 8} = .1$$

$$(010'011)_{2 \rightarrow 8} = (23)_8$$

$$(0.110'100)_{2 \rightarrow 8} = (64)_8$$

$$\rightarrow (23.64)_8$$

تبدیل برعکس ۸ به ۲ هم دقیقاً به همین صورت است.

$$(10101.0111)_{2 \rightarrow 8} = .۱$$

$$(010'101)_{2 \rightarrow 8} = (25)_8$$

$$(011'100)_{2 \rightarrow 8} = (34)_8$$

$$\rightarrow (25.34)_8$$

$$(25.34)_{2 \rightarrow 8} = .۲$$

$$(010'101)_{2 \rightarrow 8} = (25)_8$$

$$(011'100)_{2 \rightarrow 8} = (34)_8$$

$$\rightarrow (10101.0111)_2$$

$$(55.67)_{2 \rightarrow 8} = .۳$$

$$(101'101)_{2 \rightarrow 8} = (55)_8$$

$$(110'111)_{2 \rightarrow 8} = (67)_8$$

$$\rightarrow (101101.110111)_2$$

۹.۱ تبدیل مبنای ۲ به ۱۶ و برعکس

در تبدیل مبنای ۲ به ۱۶ هم دقیقاً مانند مبنای ۸ است که، بطوری که باید تعداد ارقام ضربی از ۴ باشند و در هنگام اعشاری شدن هم باید برای جبران کسری صفر در سمت چپ برای عدد صحیح و در سمت راست برای

عدد اعشاری.

$$(1111101)_{2 \rightarrow 16} = .\text{۱}$$

$$(0111'1101)_{2 \rightarrow 16} = (7D)_{16}$$

$$(1011101100)_{2 \rightarrow 16} = .\text{۲}$$

$$(0010'1110'1100)_{2 \rightarrow 16} = (2EC)_{16}$$

$$(1111101.0110)_{2 \rightarrow 16} = \text{۱۶ to ۲ Decimal} .\text{۳}$$

$$(0111'1101)_{2 \rightarrow 16} = (7D)_{16}$$

$$(.0110)_{2 \rightarrow 16} = 6$$

$$\rightarrow (7D.6)_{16}$$

$$(F25.03)_{16 \rightarrow 2} = \text{۲ to ۱۶} .\text{۴}$$

$$(F25)_{16 \rightarrow 2} = (1111'0010'0101)_2$$

$$(.03)_{16 \rightarrow 2} = (0000'0011)_2$$

$$\rightarrow (111100100101.00000011)_2$$

۱۰.۱ تبدیل اعداد مبنای ۸ به ۱۶ و برعکس

$$(A36)_{16 \rightarrow 8} = .\text{۱}$$

$$(1010'0011'0110)_{16 \rightarrow 2} = (101000110110)_2$$

$$(101'000'110'110)_{2 \rightarrow 8} = (5066)_8$$

$$(753)_{8 \rightarrow 16} = ۲.$$

$$(111'101'011)_{8 \rightarrow 2} = (111101011)_2$$

$$(0001'1110'1011)_{2 \rightarrow 16} = (1EB)_{16}$$

Extra

ممکن است بخواهیم از عددی که به صورت دسیمال است متوجه بشویم که این عدد در مبنای دو چند بیتی است، برای این کار، چون که در مبنای دو هستیم، پس بر پایه توانی از ۲ پیش میرویم، به همین خاطر عددی که بدست خواهید آورد بایستی از عدد دسیمال گفته شده بزرگ تر مساوری باشد. مانند:

$$(768)_{10 \rightarrow 2}$$

$$2^8 = 256 - 1 \geq 768$$

$$2^9 = 512 - 1 \geq 768$$

$$2^{10} = 1024 - 1 \geq 768$$

پس متوجه خواهید شد که عدد ۷۶۸ وقتی به بانتری تبدیل میشود ۱۹ بیتی خواهد بود.

۱۱.۱ متمم ها یا (Complements)

متمم ها در کامپیوترهای دیجیتال برای ساده کردن عمل تفریق و با عملیات منطقی به کار میروند. ساده سازی عملیات منجر به پیاده سازی مدارات ساده تر میگردد. در هر مبنایی مانند r ، دو نوع متمم وجود دارد: یکی متمم مبنا و دیگری متمم کاهش یافته. فرم اول به نام متمم r و دومی به متمم $r - 1$ مرسوم است. وقتی که مقدار مبنا (یا پایه) را جایگزین کنیم، برای اعداد دودویی، متمم های 2 و 1 و برای دهدهی، متمم های 10 و 9 را خواهیم داشت.

دو نوع متمم برای هر عدد در مبنای r وجود دارد:

- متمم مبنا یا مکمل r
 - متمم مبنای کاهش یافته یا مکمل $r - 1$
- اگر عدد N در مبنای r شامل n رقم باشد:

- متمم مبنا $r^n - N$

- متمم مبنای کاهش یافته $(r^n - 1) - N$

نکته بسیار مهم: r^n در هر مبنایی برابر است با $1 + n(0)$

برای مثال در 16^3 درست است که برابر با ۴۰۹۶ میشود اما این عدد بدست آمده در واقع در مبنای ۱۰ است نه در مبنای ۱۶، بهمین خاطر بایستی عدد حاصله را در مبنای ۱۶ تبدیل کنیم، که با توجه به قاعده بالا ما خواهیم داشت یک عدد ۱ به همراه تعداد ارقام صفر یعنی ۱۰۰۰

$$2^3 = 1000 \quad 10^3 = 1000_{10} \quad 8^3 = 1000_8 \quad 16^3 = (1000)_{16}$$

اما، باید توجه داشته باشیم که هر کدام از اعداد بدست آمده بالا در حقیقت آنچیزی که نشان میدهد، نیست، فقط عدد ۱۰۰۰ در مبنای ۱۰ است، که حقیقتاً برابر این مقدار است، بقیه حالت ها در حالت ماکسیموم خود قرار دارند، یعنی ۱۰۰۰ در مبنای ۸ برابر با ۷۷۷ است. و به یاد داشته باشید که در بدست آوردن مبنایی مانند ۸ و هر مبنایی به غیر از ۲ و ۱۰ (برای مثال در اینجا هشت آورده شده)، مقدار ۷۷۷ در واقع مقدار متمم کاهش یافته را به شما بر میگرداند.

و همچنین در این مینا یعنی مبنای ۸، همانطور که گفته شد با ۷۷۷ شما مکمل کاهش یافته را بدست خواهید آورد، برای بدست آوردن مکمل یا متمم ۸ بایستی در نظر داشته باشید اگر عدد مبنای هشت شما در انتها دارای صفر بود، مانند ۱۲۰، ۴۰۳۰۰، یا هر عددی که به تعداد صفر ختم شده باشد، در جواب این مسئله با تعداد عدد ۷ در اخر عدد مواجه

میشوید، برای داشتن متمم مبنای ۸ همین تعداد ۷ پایانی را کافیت
برابر با صفر قرار دهیم و یک عدد به عدد بعد از آن اضافه کنیم
لازم به ذکر است که در هر مبنایی به غیر از ۱۰ و دو در بدست آوردن
متمم ها، شما همیشه متمم کاهش یافته را بدست می آورید!
مثال های مهم برای این نکته:

$$(123)_8 = 8^3 - 123 = 777 - 123 = 654 \text{ reduce. } 654 + 1 = 655 \text{ radix}$$

$$(1230)_8 = 8^3 - 1230 = 7777 - 1230 =$$

$$6547 \text{ reduce. } 6547.6540 + (4 + 1) \rightarrow 6550$$

این مورد تنها در مبنای ۸ نیست بلکه در مبناهای طبیعی دیگر، مانند
۳، ۴، ۵، ... نیز وجود دارد.

نتیجه گیری نهایی اگر، مبنای ۱۰ دادن برای مکمل و مکمل کاهش، از
قاعده بومی $r^n - n$ و $(r^n - 1) - n$ استفاده میکنیم که مبنای به توان تعداد
ارقام برابر با همان ۱ با تعدادی صفر در جلوش است. در مبنای دو هم که
طبق تعریف نیازی به دوباره کاری نیست، و فقط به قاعده ای که در چند
خط بالا گفته شد دقت کنید.

متمم اعداد

متمم ۱۰ عدد ۵۴۶۷۰۰ برابر است با

$$10^6 - 546700 = 453300$$

متمم ۹ عدد ۵۴۶۷۰۰ برابر است با

$$(10^6 - 1) - 546700 = 453299$$

روش سریع دیگر آن است که اگر به ما مبنا را دادند میتوانیم با یکی کم کردن از آن به مبنای کاهش یافته آن برسیم، و برعکس، اگر متمم مبنای کاهش یافته را به ما دهند میتوانیم با یکی اضافه کردن به آن به متمم مبنا برسیم!

متمم ۲ عدد ۱۱۰۱۱۰۰ برابر است با:

$$108 = 1101100$$

$$2^7 - 108 = (20)_{10} = (10100)_2$$

متمم ۱ عدد ۱۱۰۱۱۰۰ برابر است با:

$$(2^7 - 1) - 108 = (19)_{10 \rightarrow 2} = (0010011)_2$$

متمم اعداد در مبنای ۲ به سریع ترین روش

نکات

متمم ۱: تمام ارفال NOT میشود. متمم ۲: تمام صفرهای سمت راست تا زمانی که به اولین یک از سمت راست برسیم همان طور به شکل اول خود باقی می ماند، اما از آن به بعد بیت های بعدی NOT میشود.

متمم ۱ عدد ۰۰۱۱۰۱۱ برابر است با: ۱۱۰۰۱۰۰

متمم ۲ عدد ۱۱۰۱۱۰۰ برابر است با: ۰۰۱۰۱۰۰

این همه گفتیم، پس در سیستم ۱۶ تایی چگونه؟

برای بدست آوردن مکمل ۱۶ و مکمل کاهشی آن (۱۵) بایستی بدانیم که

ماکسیموم برای n رقم مثل $16^3 = (1000)_{16}$ آخرین درجه برای مقدار ۱۰۰۰، ۱۵ ۱۵ ۱۵ است که میبایستی این عدد را از مبنای ۱۶ کم کنیم تا آنگاه مبنای کاهش یافته را بدست بیاوریم.

مثال

$$(A86)_{16} = 16^3 = 1000_{16} - A86 = 151515 - 1086 = 579$$

$$Reduce...579(9 + 1 = 10 = A) = 5710 \text{ or } 57A$$

تمرین

۱. مبنا ۱۰ و مکمل ۹ عدد $(256.73)_{10}$ را بنویسید.

۲. مبنا ۱۰ و مکمل ۹ عدد $(325.12)_{10}$ را بنویسید.

۳. هر دو مقدار ۹ و ۱۰ $(256.73)_{10}$

۴. هر دو مقدار ۹ و ۱۰ $(325.12)_{10}$

۵. هر دو مقدار ۷ و ۸ $(276.35)_8$

۶. هر دو مقدار ۹ و ۱۰ $(9300)_{10}$

۷. $(304000)_8$

۸. $(11110100)_2 = 00001100$

۱۲.۱ اعداد علامت دار

اعداد را میتوان به ۴ روش نمایش داد:

- روش بدون علامت:
عدد را به صورت عادی ارزش گذاری میکنیم و در نهایت نتیجه را مینویسیم
- روش مقدار علامت:
سمت چپ ترین بیت نشان دهنده علامت عدد است.
- نمایش عدد به صورت مکمل یک
- نمایش عدد بصورت مکمل ۲

نکته

- در روش مقدار علامت، بیت صفر نشان دهنده مثبت بودن و بیت یک نشان دهنده منفی بودن است.
- در مکمل یک عدد را به صورت مکمل یک نمایش میدهیم.
- در مکمل ۲ عدد را بصورت مکمل دو نمایش میدهیم.

مثال

عدد ۸ بیتی $(10010100)_2$ را ب به مبنای دهدهی تبدیل کنید با فرض اینکه:

۱. این عدد در سیستم بی علامت باشد.

$$(10010100)_2 = 4 + 16 + 128 = 148$$

۲. این عدد در سیستم علامت مقدار باشد.

$$(10010100)_2 = -(4 + 16) = -20$$

۳. این عدد در سیستم مکمل ۱ باشد. $(10010100)_2 =$

$$-(01101011) = -(1 + 2 + 8 + 32 + 64) = -107 =$$

۴. این عدد در سیستم مکمل ۲ باشد.

$$(10010100)_2 = -(01101100) = -(4 + 8 + 32 + 64) = -108$$

مثال

عدد ۸ بیتی $(01000101)_2$ را ب به مبنای دهدهی تبدیل کنید با فرض اینکه:

۱. این عدد در سیستم بی علامت باشد. $(01000101)_2 = 69$

۲. این عدد در سیستم علامت مقدار باشد. $(01000101)_2 = +69$

۳. این عدد در سیستم مکمل ۱ باشد.

$$(01000101)_2 = +(10111010) = 2+8+16+32+128 = +186$$

۴. این عدد در سیستم مکمل ۲ باشد.

$$(01000101)_2 = +(10111011) = +187$$

نکته مهم

گاهی ممکن است بخواهیم عددی را منفی اش را به صورت دودویی بنویسیم اما باید یک نکته مهمی را مورد نظر داشته باشیم، برای مثال اگر از ما بخواهند که عدد ۹ را نمایش دهیم آن را به صورت $(1001)_2$ نشان می‌دهیم، اما اگر از ما بخواهند که منفی این عدد را نمایش بدهیم نمی‌توان آنرا به این صورت $(11001)_2$ نشان داد، در حقیقت بازهم به جواب ۹- خواهیم رسید اما در ۵ بیت معنایی ندارد، چرا که کامپیوتر همه اعداد در در تعدادی از توان‌های دو نمایش می‌دهد مانند ۴ بیت، ۸ بیت، ۱۶، ۳۲، ۶۴، ۱۲۸ و غیره. پس برای نشان دادن عدد ۹- باید به این صورت بنویسیم:

$$(1000, 1001)_2 = (-9)_{10}$$

۱۳.۱ عملیات روی اعداد بدون علامت در مبناهای مختلف

انسان برای شمارش و انجام عملیات ریاضی (جمع و تفریق و ضرب و تقسیم) از مبنا ۱۰ استفاده می‌کند، دلیل این انتخاب توسط انسان، تعداد انگشت

های دست او بود. جدول ضرب هم بر اساس مبنای ۱۰ نوشته شده است. اما اگر ما ۸ انگشت داشتیم مجبور بودیم از مبنای ۸ استفاده کنیم. در این صورت دیگر جمع و تفریق ما بر اساس مبنای ۸ است که جواب هایی که از مبنای ۱۰ در محاسبات ریاضی بدست می آوریم در مبنای ۸ بسیار متفاوت است. یعنی $۷ \times ۶ = ۴۲$ ، $۱۲ - ۵ = ۷$ ، $۷ + ۱ = ۸$. پس میفهمیم که محاسبات در مبناهای غیر ۱۰ برای ما بسیار سخت و دشوار است. زیرا ما وقتی عملیات ساده مبناهای غیر از ۱۰ را حفظ نیستیم پس میتوانیم مسائل را به زبان خودمان یعنی مبنای ۱۰ ترجمه کنیم و در همین مبنا محاسبات را انجام دهیم و سپس به مبنای خواسته شده توسط مسئله تبدیل میکنیم. در مورد عملیات جمع و تفریق، میتوانیم از مبنای ۱۰ استفاده نکنیم و از جدول کمک بگیریم.

جمع اعداد در مبناهای غیر ۱۰

تمرین:

$$(101101)_2 + (010111)_2 = \bullet$$

$$(276)_8 + (357)_8 = \bullet$$

$$(276)_{10} + (357)_{10} = \bullet$$

$$(2A58)_{16} + (71D0)_{16} = \bullet$$

$$(2F2C)_{16} + (2FAA)_{16} = \bullet$$

جمع دو عدد در مبنای ۲

$$(111101)_2 + (10111)_2 = (1010100)_2$$

در هنگام جمع دو عدد باینری باید توجه داشت که اگر جمع اول با دومی بیشتر از ۱ شد، در حقیقت عدد بدست آمده در مبنای ۱۰ است، به همین خاطر این عدد را بایستی به مبنای دو سریعاً تبدیل کنیم، و با بخش بعدی به جمع بپردازیم. بعد از اینکه حاصل خود را به صورت عدد دودویی بدست آوردیم، برای بررسی آن میتوانیم، صورت اول جمع را به سیستم دهدهی و صورت دوم هم همینطور تبدیل کرده و سپس باهم جمع کنیم، و در نهایت حاصل را به مبنای ده برده و در آخر بررسی برابر خود را انجام میدهیم، این بررسی نشان دهنده آن است که حاصل بدست آمده در مبنای دو چقدر امکان خطا دارد، در ادامه صحبت خواهیم کرد.

۱۴.۱ تفریق دو عدد بی علامت در مبنای ۲ به روش مستقیم (قرض گرفتن)

در این نوع محاسبه تفریق همانند تفریق سیستم دهدهی عمل میکنیم، همان طور که در سیستم دهدهی هرگاه به عدد ۰ میرسیم که بر روی عددی غیر ۰

تفریق کنیم به صفر، ده عدد قرض میدادیم و از خانه بعدی صورت یکی کم میکردیم، در تفریق مبنای دو هم، دقیقا همچنین اتفاقی رخ می دهد، شما زمانی که در صورت به عدد صفر میرسید که در عدد پایینی عددی غیر صفر قرار دارد، تا سقف دو، به عدد صفر قرض میدهید و یکی از خانه بعدی عدد کم میکنید و عمل تفریق در مبنای دو هم به آسانی صورت خواهد گرفت

مثال

$$(1001101)_2 - (10111)_2 = (0110110)_2$$

			1			2			
	0	2	2	0	0	2			
	1	0	0	1	1	0	1	= 77	
-				1	0	1	1	1	= 23
<hr style="border: 1px solid orange;"/>									
	0	1	1	0	1	1	0	= 54	

شکل ۱: مثالی از تفریق در مبنای دو

۱۵.۱ جمع و تفریق اعداد علامت دار

به روش های متداول قبلی قابل انجام است.
معمولا در کامپیوتر در سیستم مکمل ۲ انجام می شود.
بایستی همه عملوند ها را به سیستم مکمل ۲ ببریم
جواب نهایی در سیستم مکمل ۲ بدست خواهد آمد، باید برای خواندن آن
دقت کنیم.

۱.۱۵.۱ جمع دو عدد علامت دار در سیستم مکمل ۲

جمع در سیستم مکمل ۲، بدون توجه به مثبت یا منفی بودن اعداد، آنها را
زیر هم نوشته و جمع میکنیم، از رقم نقلی خروجی صرف نظر میکنیم یعنی
آنها حذف می کنیم.

مثال: حاصل عملیات جمع را در ۴ بیت در سیستم مکمل دو حساب
کنید:

نکته ای که در این مسئله باید به آن توجه داشته باشید، آن است که در
هنگام جمع به صورت بی علامت پیش میرویم، برای بررسی هر کدام از
صورت جمع ها، آن عددی که بیت علامتش ۰ است که به صورت دهدهی
عادی تبدیل میشود، در غیر این صورت بایستی اول به صورت مکمل ۲

نوشته شده و بعد به مبنای ۱۰ تبدیل شود.

$$1. (0001)_{2_{(+1)}} + (1001)_{2_{(-7)}} = (1010)_{2_{-(6)}}$$

۲. $(0010)_{2_{(+2)}} + (0111)_{2_{(7)2+7=9}} = (1001)_{2_{-(0111 \rightarrow -7)}}$
در مثال بالا در حقیقت Overflow رخ داده که جواب اشتبا بدست آمده است. و فلگ کری ۱ خواهد شد چرا که یک بیت اضافی دارد.

$$3. (0011)_{2_{(+3)}} + (0100)_{2_{(+4)+3+4=7}} = (0111)_{2_{+(7)}}$$

۴. $(1001)_{2_{(-7)}} + (0111)_{2_{(+7)7-7=0}} = ([1]0000)_{2_{(0)}}$
در مثال بالا، [۱] به این خاطر حذف شده چرا که حاصل بدست آمده بیشتر از ۴ بیت میشد.

نکته:

در هنگام جمع دو عدد در مبنای دو، اگر برای مثال صورت اول و صورت دوم هر دو مثبت باشند و در نهایت در نتیجه عددی منفی را داشته باشیم،

اورفلو رخ خواهد داد، برای تصحیح این مشکل فقط کافیست که از روش Sign Extended استفاده کنیم، که اگر ۴ بیتی باشد می شود، هشت بیت، اگر هشت بیتی باشد میشود ۱۶ بیت الی آخر. این طور می توان به جواب درست دست پیدا کرد (تکرار عدد آخر).

برای مثال، در تمرین دوم بالا، ما اورفلو داریم چرا که نتیجه بدست آمده با جمع کلی درست نیست، یا اینطور جمع دو عدد مثبت باید مثبت شود اما نتیجه منفی شده است، برای بدست آوردن نتیجه درست از Extended Sign استفاده کنیم:

$$(0000, 0010)_2 + (0000, 0111)_2 = (0000, 1001)_2$$

در بالا بیت علامت صفر، اورو فلو صفر، فلگ صفر، صفر و کری هم صفر خواهد بود، و نتیجه بدست آمده هم مثبت.

۱۶.۱ Overflow سرریز

اعداد در کامپیوتر با طول محدود و تعداد بیت های مشخص به کار برده می شوند. اگر نتیجه محاسبات خارج از این محدوده شود و بیت های بیشتر در دسترس نباشد، این بیت های اضافی حذف خواهند شد و نتیجه بدست آمده صحیح نخواهد بود. در این حالت می گوییم در انجام محاسبه سرریز اتفاق افتاده است.

فلگ v یا *Overflow flag* : این فلگ وقتی ۱ میشود که از نتیجه

محاسبات در بازه مجاز تعداد بیت نباشد، در این حالت میگوییم اورفلو یا سرریز رخ داده است.
در ادامه مطالب حتما مثال هایی در این خصوص زده خواهد شد.

۱۷.۱ بازه مختلف ساخت اعداد در سیستم های مختلف با کمک n بیت

در سیستم بی علامت:

$$0 - (111...1)_2 = 2^n - 1$$

در سیستم علامت و مقدار:

$$(111...1)_2 = -(2^{n-1} - 1) - (111...1)_2 = (2^{n-1} - 1)$$

سیستم مکمل یک:

$$(111...1)_2 = -(2^{n-1} - 1) - (111...1)_2 = (2^{n-1} - 1)$$

سیستم مکمل دو:

$$(111...1)_2 = -(2^{n-1}) - (111...1)_2 = (2^{n-1} - 1)$$

۱۸.۱ تشخیص سرریز دو عدد بدون علامت

در جمع اعداد در سیستم بدون علامت، اگر پس از جمع دو علامت رقم، رقم آخر (نقلی و نهایی) یک شود، سرریز اتفاق خواهد افتاد.

$$(1101)_2 + (1100)_2 = ([1](1001))_2$$

۱۹.۱ تشخیص سرریز در اعداد علامت دار مکمل ۲

نکته:

اگر جمع دو عدد منفی، مثبت شود یا جمع دو عدد مثبت منفی شود، سرریز رخ میدهد. دقت داشته باشید، جمع دو عدد مثبت و منفی باهم، سرریز ندارد.

اگر دو عدد A و B در سیستم مکمل ۱ و ۲ باشند، آنگاه A+B در صورتی سرریز خواهد بود که:

۱. اگر A و B هر دو مثبت باشند و نتیجه منفی را بدهند.

۲. اگر A و B منفی باشند و نتیجه مثبت را بدهند.

نتیجه:

اگر دو عدد با علامت های مختلفی داشته باشیم هیچگاه اورفلو رخ نخواهد داد.

اگر دو عدد A و B در سیستم مکمل ۱ یا ۲ باشند، آنگاه A-B در صورتی سرریز خواهد بود که:

۱. A مثبت باشد و B منفی باشد، و حاصل آنها منفی شود.
درستش:

$$(A_+) - (B_-) = (+)$$

۲. A منفی باشد و B عددی مثبت، حاصل آن مثبت شود
درستش:

$$(A_-) - (B_+) = (-)$$

دیگر نکته بر روی دیگر فلگ های سادست که مختصرا بیان میکنیم:
فلگ zero زمانی ۱ میشود که حاصل بدست آمده برابر با صفر باشد در غیر این صورت ۰ خواهد بود.

فلگ carry زمانی ۱ میشود که بیت اضافی وجود داشته باشد.

فلگ sign زمانی یک میشود که بیت علامت ما منفی باشد.

فلگ اورفلو زمانی یک میشود که حاصل بدست آمده با جمع منطقی ما (اگر عدد صورت اول منفی بود به مکمل ۲ میبریم در غیر این صورت بصورت ساده جمع را انجام میدهیم) برابر نباشد. (با توجه به قوانینی که در بالاتر توضیح داده شد)

حل چند تمرین:

$$(1001)_{2_{2c=(-7)}} + (0111)_{2_7} = ([1]0000)_{2_{(0)}} \quad ۱.$$

• = sign ، • = Of ، \ = Zero ، \ = carry

$$(1101)_{2_{2c=(-3)}} + (1110)_{2_{2c=(-2)}} = ([1]1011)_{2_{2c=(-5)}} \quad ۲.$$

\ = sign ، • = Of ، • = Zero ، \ = carry

$$(0101)_{2_{(5)}} + (0100)_{2_4} = (1001)_{2_{2c=(0111=>-7)}} \quad ۳.$$

\ = sign ، \ = Of ، • = Zero ، • = carry

$$(1001)_{2_{2c=(-7)}} + (1010)_{2_{2c=-6}} = ([1]0011)_{2_{(3)}} \quad ۴.$$

• = sign ، \ = Of ، • = Zero ، \ = carry

۲۰۰۱ تفريق دو عدد علامت دار در سيستم مكممل ۲

در هنگام تفريق دو عدد در مكممل ۲، ميتوانيم عدد A را با مكممل عدد B جمع كنيم. و اين جمع مانند جمعي است كه در بالاتر توضيح داده شد. حل چند تمرين:

+ 6	00000110	- 6	11111010
<u>+13</u>	<u>00001101</u>	<u>+13</u>	<u>00001101</u>
+19	00010011	+ 7	00000111
+ 6	00000110	-6	11111010
<u>-13</u>	<u>11110011</u>	<u>-13</u>	<u>11110011</u>
- 7	11111001	-19	11101101

شکل ۲: تمرین از جمع اعداد در سیستم مکمل ۲

$$(1101)_2 - (1001)_2 \rightarrow (1101)_{2c=(-3)} + (0111)_7 = ([1]0100)_2 \quad ۱.$$

• = sign ، • = Of ، • = Zero ، \ = carry

$$(1100)_2 - (1010)_2 \rightarrow (1100)_{2c=(-4)} + (0110)_6 = ([1]0010)_2 \quad ۲.$$

• = sign ، • = Of ، • = Zero ، \ = carry

$$(1001)_2 - (0100)_2 \rightarrow (1001)_{2c=(-7)} + (1100)_{2c(-4)} = \quad ۳.$$

$$([1]0101)_2$$

• = sign ، \ = Of ، • = Zero ، \ = carry

مثال:

با فرض دو عدد دودویی $x = 1010100$ و $y = 1000011$ تفریق های زیر را انجام دهید.

۱. $X - Y$

حل:

$$(1010100)_2 - (1000011)_2 \rightarrow (1010100)_{2_{2c(-44)}} + (0111101)_{2_{61}} = ([1]0010001)_{2_{17}}$$

$\bullet = \text{sign}$ ، $\circ = \text{Of}$ ، $\circ = \text{Zero}$ ، $\backslash = \text{carry}$

۲. $Y - X$

$$(1000011)_2 - (1010100)_2 \rightarrow (1000011)_{2_{2c(-61)}} + (0101100)_{2_{44}} = (1101111)_{2_{-17}}$$

$\backslash = \text{sign}$ ، $\circ = \text{Of}$ ، $\circ = \text{Zero}$ ، $\circ = \text{carry}$

پس در هنگام تفریق دو عدد $A - B$ خواهیم داشت:

اگر $A > B$ پس عددی مثبت خواهیم داشت، و فلگ سر ریز با فلگ علامت صفر خواهد بود.

اگر $A < B$ ، پس عددی منفی خواهیم داشت که هم فلگ علامت و هم فلگ اورفلو ۱ خواهد بود.

اگر $A = B$ ، در این صورت هر دو یکسان هستند پس جواب صفر را خواهیم

داشت که فلگ Zero روشن خواهد شد.

۲۱.۱ سیستم D۲B

این نوع اعداد به زبان خودمانی، فقط در نقش مبنای دو ظاهر می شوند وگرنه از نظر ماهیتی همان اعداد Decimal هستند، این اعداد زمانی مورد استفاده قرار میگیرند که برای تبدیل اعداد Decimal به آنها جایگاه اعداد برایمان مهم نیست، بلکه معنا و مفهوم آن عدد برایمان مهم است، مثلاً شما شماره دانشجویی یا یک شماره تلفن یک منطقه را در نظر بگیرید، که هر کدام از اعداد نشان دهنده و به معنای خاصی هست، این اعداد هیچ لزومی ندارد که صرفاً دودویی باشند، برای تبدیل اعداد Decimal به اعداد Arithmetic به چهار بیت به ازای هر عدد نیاز است، مانند تبدیل اعداد سیستم Hex. این اعداد قابل درک هستند، نسبت به اعداد باینری فضای بیشتری را میگیرند و اصلاً برای محاسبات جمع و تفریق مناسب نیستند!

۱.۲۱.۱ کد کردن اعداد دهدهی

- کدهای باید به صورت دودویی باشند، زیرا در کامپیوتر همه چیز صفر و یک است.
- کدها فقط نماد یا سمبل نمایش اطلاعات را عوض میکنند و نه


مفهوم آن ها را.

- یک کد دودویی n بیت، 2^n ترکیب ممکن از یک ها و صفرها را داراست.

کد ها به دو دسته تقسیم می شوند:

کدهای وزن دار: به هر مکان یک وزن اختصاص داده می شود مثل کد BCD که دارای وزن 8421 است.

کد های بدون وزن: مثل کد افزودنی ۳، که میتوانیم با اضافه کردن ۳ عدد به کد BCD به کد Excess-۳ رسید.

Decimal Digit	BCD 8421	Excess-3 	84-2-1	2*421	Biquinary 5043210
0	0000	0011	0000	0000	0100001
1	0001	0100	0111	0001	0100010
2	0010	0101	0110	0010	0100100
3	0011	0110	0101	0011	0101000
4	0100	0111	0100	0100	0110000
5	0101	1000	1011	1011	1000001
6	0110	1001	1010	1100	1000010
7	0111	1010	1001	1101	1000100
8	1000	1011	1000	1110	1001000
9	1001	1100	1111	1111	1010000

شکل ۳: سایر کدهای Decimal

در سیستم کد، $\bar{1} \bar{2} 4$ ، 8 شما می توانید طبق وزن ها از کد BCD به کد مورد نظر خود برسید.

در سیستم کد، 2421 از صفر تا 4، وزنمان را از سمت راست تعیین میکنیم، اما از خود پنج به بعد از سمت چپ به عنوان تعیین وزن استفاده خواهیم کرد.

مثال

عدد $(82)_{10}$ را به صورت، مبنای 2، BCD، Excess-3، $\bar{1} \bar{2} 4$ ، 8، 2421 ، کد کنید.

$$1. (82)_{10 \rightarrow 2} = (1010010)_2$$

$$2. (82)_{10} = (1000, 0010)_{BCD}$$

$$3. (82)_{10} = (1000, 0010)_{BCD \rightarrow (excess-3)+3} =$$

$$(1011, 0101)_{Excess-3}$$

$$4. (82)_{10} = (1000, 0010)_{BCD \rightarrow 8421} = (1000, 0110)_{8421}$$

$$5. (82)_{10} = (1000, 0010)_{BCD \rightarrow 2421} = (1110, 0010)_{2421}$$

عدد $(10111001)_2$ را به صورت، مبنای ۱۰، BCD، Excess-۳، $\bar{2} \bar{1}$ ، ۸۴، ۲۴۲۱، کد کنید.

۱. $(10111001)_{2 \rightarrow 10} = (185)_{10}$

۲. $(185)_{10} = (0001, 1000, 0101)_{BCD}$

۳. $(185)_{10} = (0001, 1000, 0101)_{BCD \rightarrow (excess-3)+3} =$

$(0100, 1011, 1000)_{Excess-3}$

۴. $(185)_{10} = (0111, 1000, 1011)_{8421}$

۵. $(185)_{10} = (0001, 1110, 1011)_{2421}$

عدد دودویی $(10111001)_2$ را به صورت BCD بازنویسی کنید.

$(10111001)_2 = (185)_{10} = (0001, 1000, 0101)_{BCD}$

۲.۲۱.۱ جمع دوعدد BCD

برای جمع اعداد BCD فقط کافیست که معادل Decimal آنها را با هم جمع کنیم و بعد از آن حاصل را به BCD تبدیل خواهیم کرد.

۲۲.۱ کد گری یا کد انعکاسی

زمانی پیش می آید که عدد ورودی ما مثلا 0111 که در مبنای ۱۰ برابر با هفت است به عنوان ورودی وارد شده و مثلا میخواد بشود ۸ یا 1000 در طی این تبدیل ممکن است تاخیر ها و Delay های پیش آمده باعث شود به این تبدیل چندین بیت با هم تفاوت و فاصله ایجاد شود، این باعث میشود که CPU زحمت زیادی بکشد در فرایند های تبدیل، به همین خاطر سیستم عددی به نام Gray به وجود آمد که در اثر بوجود آمدن این Delay ها فاصله بین هر عدد تنها یک بیت باشد، کد گری میتواند یک ست ۲ بیتی، ۳ بیتی ۴ بیتی، ۵ بیتی و غیره باشد، که همه این ها با هم تنها یک بیت فاصله دارند، منظور از یک بیت فاصله یعنی بعد از تبدیل عدد اصلی از حالت بومی خودش به کد گری فقط و فقط یک بیت تفاوت است.

برای تبدیل کد باینری به کد گری خیلی راحت میتوانیم از طریق شباهت و تفاوت پیش برویم، عددی که بیشترین ارزش را دارد (اولین عدد از سمت چپ) یا عدد MSB را بدون هیچ دستکاری می نویسیم، بعد از آن خود آن عدد را با عدد کناری خودش بررسی میکنیم، اگر بایکدیگر مشابه بودند، عدد صفر را مینویسیم، اگر باهم تفاوت داشتند عدد یک را مینویسیم. همین فرایند را تا انتها پیش میرویم. برای مثال:

$Same = 0$

Difference = 1

$$(110111)_{2 \rightarrow Gray} = (101100)_{Gray}$$

$$(111)_{2 \rightarrow Gray} = (100)_{Gray}$$

$$(10101101)_{2 \rightarrow Gray} = (11111011)_{Gray}$$

۱.۲۲.۱ تبدیل باینری ۴ بیتی به گری ۴ بیت

Binary	Gray
۰۰۰۰	۰۰۰۰
۰۰۰۱	۰۰۰۱
۰۰۱۰	۰۰۱۱
۰۰۱۱	۰۰۱۰
۰۱۰۰	۰۱۱۰
۰۱۰۱	۰۱۱۱
۰۱۱۰	۰۱۰۱
۰۱۱۱	۰۱۰۰
۱۰۰۰	۱۱۰۰
۱۰۰۱	۱۱۰۱
۱۰۱۰	۱۱۱۱
۱۰۱۱	۱۱۱۰
۱۱۰۰	۱۰۱۰
۱۱۰۱	۱۰۱۱
۱۱۱۰	۱۰۰۱
۱۱۱۱	۱۰۰۰

۲.۲۲.۱ تبدیل کد گری به کد باینری

برای تبدیل کد گری به باینری میبایست عدد MSB را نوشته (همانطوری) و بعد از همان به بعد با اعداد بعدی مقایسه میشود

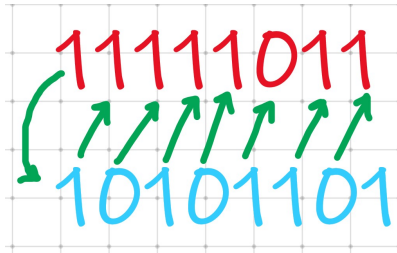
$$Same = 0$$

$$Difference = 1$$

$$(101100)_{Gray \rightarrow 2} = (110111)_2$$

$$(100)_{Gray \rightarrow 2} = (111)_2$$

$$(11111011)_{Gray \rightarrow 2} = (10101101)_2$$



شکل ۴: Gray ۲ Binary

۲۳.۱ ASCII Codes

از کدهای اسکلی زمانی استفاده میشود که ما بخواهیم نماد ها، کارکتر های مختلف، اعداد، نماد های زبان های مختلف و غیره را در سیستم خود نمایش بدهیم. این سیستم کدینگ در حالت کلی ۸ بیتی میباشد. در ۵۰ سال گذشته این سیستم ۶ بیتی بوده و توانایی نمایش حروف فقط بزرگ انگلیسی را داشت، اما بعد از آنکه این سیستم ۸ بیتی شد توانایی هایی که در بالاتر توضیح داده شد را دارا میباشند، در این سیستم کدینگ ۳ بیت به عنوان ستون ها و ۴ بیت به عنوان سطر ها مورد استفاده قرار گرفته، و بیت اخر که بیت مشخص کنند ماهیت کارکتر میباشد، اگر وضعیت این بیت ۰ باشد توانایی نمایش اعداد، کارکتر های کنترلی و یکسری علائم و نماد های مختلف مانند (*BackText*)، ؛، "، را دارای میباشد که به این دسته ها Standard ASCII گفته میشود، که تعداد کرکتر های آن ۱۲۸ تا می باشد. اما اگر این بیت هشتم ۱ باشد علاوه بر نمایش حروف انگلیسی میتواند حروف اضافه بر زبان انگلیسی را نمایش دهد مانند در زبان ترکی و آلمانی (اوملات) و غیره. که این دسته در حقیقت Extended ASCII نامیده میشود، که این دسته هم دارای ۱۲۸ تا کرکتر میباشد. دسته بندی های کدهای الفبایی یا بطور کلی *Textual*:


Alphabet: a...z and Z ... A

در گذشته ماشین های تله تایی وجود داشتند که نهایت سرعت آنها ۱۰ بیت در ثانیه بود و کلا یکسری دستگاه های مکانیکالی بودند. این دستگاه های برای ارتباط با سیستم های دیگر از یکسری کرکتر ها استفاده میکردند تا بعضی از جریان ها مورد بررسی قرار بگیرد، برای مثال وقتی به این سیستم ها قرار بود یکسری کلمات و جملات را بنویسند ارتباط آنها مانند ارتباط ما با کامپیوتر های امروزی نبود و با تاخیری کلمات چاپ میشدند، این سیستم ها برای اینکه ببینند آیا سیستم مکانیکی توانسته کراکتر های قبلی را بنویسد که کارکتر های بعدی را ارسال کند، یا اینکه دست نگهدارد که آن سیستم مکانیکی کار قبلی اش را تمام و سپس بروی کار جدید برود، در این میان از مجموعه ای از کارکتر های کنترلی استفاده میکردند که کنترل جریان را هدایت می نمودند. بطور کلی حفظ کردن نام برخی از آنها دشوار میباشد به همین دلیل در سیستم های امروزی از کنترل ترکیبی بجای استفاده از آن کرکتر ها استفاده کردند، برای مثال کرکتر ESC معادل $ctrl +$ است.

برای بدست آوردن نام و کلا تایپ این نوع کرکتر ها باید دقت داشته باشیم که از سمت چپ اعداد خود را قرار بدهیم، **اولین دسته عدد که سه بیتی** است ستون را منظور دارد، **دومین دسته که چهار بیتی** است بعد از سه بیت ستون نوشته شده و قرار میگیرد و در انتها برای اینکه بررسی کنیم

آیا این عدد یک Extended است یا Standard از سمت چپ بیت MSB را یکی اکستند میکنیم که تا نوع آن مشخص و ۸ بیتی شود. و بعد در انتها میتوانیم کد بانری بدست آمده را به دسیمال تبدیل کرده و معادل آن عدد را در کد اسکی بررسی کنیم. مانند:

$$1100111 \rightarrow (110, 111)_{(2) \rightarrow 10} = 103_g$$

	000	001	010	011	100	101	110	111
0000		DLE	SP	0	@	P	p	
0001	SOH	DC ₁	!	1	A	Q	q	
0010	STX	DC ₂	"	2	B	R	r	
0011	ETX	DC ₃	#	3	C	S	s	
0100	EOI	DC ₄	\$	4	D	T	t	
0101	ENQ	NAK	%	5	E	U	u	
0110	ACK	SYN	&	6	F	V	v	
0111	BEL	ETB	'	7	G	W	w	
1000	BS	CAN	(8	H	X	x	
1001	HT	EM)	9	I	Y	y	
1010	LF	SUB	*		J	Z	z	
1011	VT	ESC	+	:	K	[{	
1100	FF	FS	,	<	L	\		
1101	CR	GS	=	=	M]	}	
1110	O	RS	.	>	N	^	~	
1111	SI	US	/	?	O	_	DEL	

شکل ۷: ASCII Codes Sample

یا اینکه میتوانیم بطور کلی اینگونه پیش برویم که ۳ بیت اول از ستون و ۴ بیت دوم از سطر جدول را نقطه یابی کنیم که معادل چه حرفی میشود. تصویر بالا

۲۴.۱ کدهای تشخیص و تصحیح خطا

هنگام انتقال داده ها ممکن است در آنها خطایی به علت تداخل های الکترومغناطیسی، حرارت زیاد و غیره به وجود آید. میتوان کدهایی طراحی کرد که خطا را تشخیص و تصحیح کنند.

یکی از ساده ترین روش های تشخیص خطا استفاده از بیت توازن یا **Parity** است. میتوان به هر کلمه یک بیت اضافه کرد به طوری که تعداد بیت های یک آن مثلا فرد شود

۱.۲۴.۱ کدهای تشخیص خطا

سیستم توازن، یکی از ساده ترین روش ها برای تشخیص خطاست، که یک بیت توازن به اطلاعات اضافه می شود. در حالت کلی دو نوع توازن وجود دارد، توازن زوج و توازن فرد.

Even Parity توازن زوج

یک بیت به اطلاعات اضافه میشود تا تعداد کل ۱ ها کد زوج جود.

$$0110010 = [1]0110010$$

$$0100100 = [0]0100100$$

Odd Parity توازن فرد

$$0110011 = [1]0110011$$

$$0100101 = [0]0100101$$

یک بیت به اطلاعات اضافه میشود تا تعداد کل ۱ های کد فرد شود. تا تعداد صفرها و یکها به تعادل و برابری برسد.

نوع دیگری از Parityها وجود دارد که به تعداد یکها توجه می شود، یعنی اگر سیستم پربیتی زوج بودیم تعداد یکها بایستی زوج باشند، اما اگر در سیستم پربیتی فرد بودیم باید تعداد یکها یک دسته فرد باشند، برای اینکار در سیستم پربیتی زوج تعداد یکها اگر فرد بود یک، ۱ را اضافه خواهیم کرد اما اگر زوج بود ۰ را وارد میکنیم. در فرد هم همینگونست اگر سیستم فرد ۱ داشت ۰ اگر سیستم زوج ۱ تا ۱ داشت یک، ۱ اضافه میکنیم تا نظم زوجی یکها را بهم بزنیم و آنها را فرد کنیم!

$$EvenParity : 100011 = 1 \rightarrow 1000111$$

$$OddParity : 100011 = 0 \rightarrow 1000110$$

۲۵.۱ Overlapping Parity or Block Parity

یک مجموعه ای از دیتاها که بایستی به دو صورت افقی و عمودی از آنها پربیتی گرفته شود.

در صورتی که در یکی از بیت های مجموعه داده های بالا خطایی ایجاد

000	111	Even parity
101	011	0
110	000	0
000	111	1
111	111	0
100	100	0

شکل ۸: Block Parity

شود میتوان براحتی دریافت که در آن قسمت، هم به صورت افقی و هم به صورت عمودی نتیجه پریتی با نتیجه قبلی برابر نخواهد بود. و برای نشان داده اشتباه در آن نقطه باید به صورت یک آرایه دو بعدی طور عمل کنیم که بعد اول در مورد سطر و بعد دوم در مورد ستون میباشد، مانند اشکال در $M_{[5][3]}$.

۲۶.۱ Parity Checksum

در این نوع پریتی ما سه نوع داریم:

Single-precision checksum ۱.۲۶.۱

در این نوع از checksum دیتا های دریافتی را با هم جمع میکنیم، و حاصل بدست آمده اگر همراه با Carry بود از آن صرف نظر خواهیم کرد.

Double-precision checksum ۲.۲۶.۱

در این نوع، علاوه بر اینکه کری را به همراه حاصل مینویسیم بایستی بررسی کنیم که وجود کری آیا دسته بیت ها را در توانی از دو قرار داده است یا خیر، اگر نبود خودمان دستی این کار را انجام میدهیم

Residue checksum ۳.۲۶.۱

در این نوع از checksum، مانند Single-precision عمل میکنیم با این تفاوت که کری بدست آمده را در حاصل جمع میکنیم

HoneyWell checksum ۴.۲۶.۱

در این صورتی که ۴ عدد دیتا را داشته باشیم دو به دو دسته ها را بهم می چسبانیم.

0000	0000	0000	
0101	0101	0101	
1111	1111	1111	00000101
0010	0010	0010	11110010
<hr/>			
0110	00010110	0111	11110111
Single- Precision	Double- Precision	Residue	Honeywell

شکل ۹: Parity checksum

۲۷.۱ کد همینگ یا Hamming Code

بطور کلی، کد همینگ، کد تشخیص و تصحیح خطا می باشد. که در مخابرات مورد استفاده قرار میگیرد. منظور از مخابرات یعنی ارسال و دریافت اطلاعات بین دو قسمت مبدا و مقصد است. که برای اولین بار به افتخار ریچارد همینگ معرفی شد. در مفهوم، در کد همینگ برای شناسایی و تصحیح خطا دسته ای از کدها در اطلاعات ارسال میشود، که به این کدها کد همینگ می گویند.

۱.۲۷.۱ فاصله همینگ

زمانی که ما کد تصحیح شده را در کنار کدی با بیت های غلط قرار می دهیم به اختلاف بین این دو عدد، فاصله همینگ گفته می شود.

$$A = 111001 \rightarrow \text{Correct}$$

$$A_{\text{uncorrect}} = 010110 \rightarrow \text{uncorrect} \rightarrow \text{distance} = 5$$

نکته:

- کدی که فاصله d دارد میتواند $d - 1$ خطا را تشخیص دهد.
- کدی که فاصله d دارد میتواند $\lfloor \frac{d-1}{2} \rfloor$ را تصحیح کند.

۲.۲۷.۱ نحوه بدست همینگ کد و تشخیص و تصحیح خطا

برای بدست آوردن کد همینگ یک عدد میبایستی به شکل زیر عمل کنیم:

- اول باید بررسی کنیم که اعداد دریافت شده چند بیتی است، (تشخیص از تعداد ارقام عدد ارسالی)
- بعد از بدست آوردن تعداد ارقام عدد ارسالی، از سمت چپ باید کد هایی تحت عنوان Code Parity را در نظر داشته باشیم، هر کدام از

این کدهای Parity توانی از دو خواهند بود. یعنی

$$2^0, 2^1, 2^2 \text{ Or } 1, 2, 4, 8, 16, 32, \text{ etc}$$

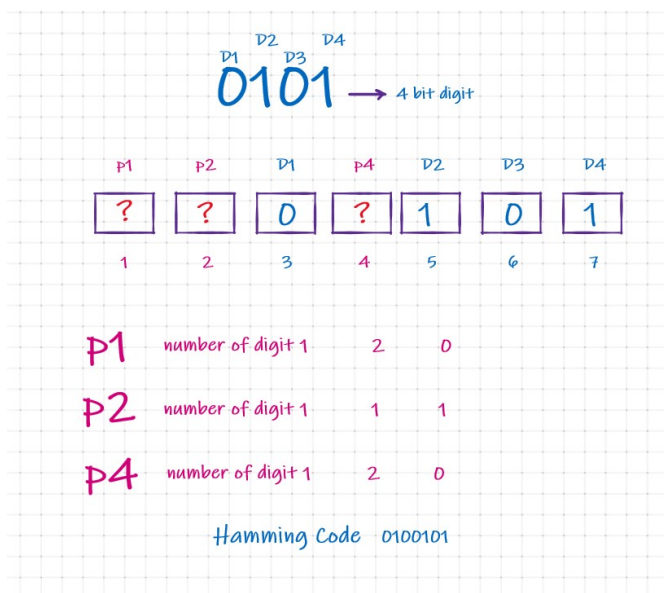
- باتوجه به قاعده بالا، از سمت چپ جایگاه های مثلا ۱ و ۲ و ۴ و ۸ و غیره را برای کد های Parity نگه میداریم، و اعداد داده اصلی را لا به لای این اعداد Parity خواهیم نوشت!

با یک مثال نحوه بدست آوردن کد همینگ را متوجه خواهید شد:

کد همینگ برای عدد ۰۱۰۱ به چه شکل خواهد بود؟

توضیح حل مثال بالا:

در این مثال ما چهار بیت داریم، و کدهای parity ۱ و ۲ و ۴ خواهیم داشت، با توجه به هر عدد بلاک های خالی برای قسمت های ۱ و ۲ و ۴ خواهیم گذاشت تا با روشی مناسب اعداد مناسب آنها را بدست بیاوریم و در قسمت های خالی یا بین این پرتی ها دیتای اصلی خود را خواهیم گذاشت، بعد از تنظیم تمام جایگاه ها و قرار دادن اعداد اصلی در جایگاه مناسب خودشان، با روشی ساده میتوان اعداد پرتی را بدست آورد، اینکه شما میتوانید از جایگاه اول که ۱ است یک در میان اعداد ۱ و ۰ را در نظر بگیرید، صفرها مهم نیستند بلکه باید تعداد یک ها را داشته باشیم، اگر تعداد یک ها زوج بود آن پرتی ۰ خواهد بود اگر فرد بود ۱ می باشد، بعد از جایگاه اول به



شکل ۱۰: مثال بدست آوردن کد همینگ

جایگاه دوم یعنی ۲ میریم، که میبایست همان کار اول را از دو، با تفاوت ۲ در میان انجام دهیم تا مقدار صفر یا یک آن را بدست بیاوریم. بعد به جایگاه چهارم میرویم و بایستی از عدد جایگاه ۴، ۴ در میان تعداد یک ها را مورد بررسی قرار دهیم.

نکته: گاهی ممکن است به ۸ در میان یا بیشتر از آن، هم برخورد کنید، اگر در انتها به اندازه مناسب n در میان، عددی وجود نداشته باشد، همان تعدادی که وجود دارند را میتوان به عنوان دسته آخر مورد بررسی قرار داد.

مثال:

کد همینگ برای عدد ۱۰۰۱۱۰۱۰ به چه شکل خواهد بود؟

۳.۲۷.۱ پیدا کردن عدد غلط و تصحیح آن

نکته دیگری هم هست!

ممکن است عددی را به شما دهند که یا اشتباه است یا درست، که شما بایستی با عمل همینگ درستی یا نادرستی آن عدد ارسالی را بررسی کنید.

مثال:



شکل ۱۱: مثال بدست آوردن کد همینگ

در عدد ۰۱۱۰۱۰۱ مشخص کنید که کجا خطا رخ داده است؟
 در این مثال دیگر کاری به اضافه کردن جایگاه نداشته باشید با این فرض
 پیش بروید که تمام جایگاه ها همانی است که میدانید:

$$0_{p1}1_{p2}10_4101$$

$$p1 : \text{number of } 1 : 3 \rightarrow 1$$

$$p2 : \text{number of } 1 : 2 \rightarrow 0$$

$$p4 : \text{number of } 1 : 2 \rightarrow 0$$

با توجه فرایندی که در بالا صورت گرفت میتوان نتیجه گرفت که پرتی
 های بدست آمده با عدد نوشته شده مسئله در جایگاه های مناسب، یا

درست است یا غلط، که مشخص کردیم که جایگاه اول و دوم غلط نوشته شده، این موضوع غلط بودن این عدد را نشان نمیدهد، برای بدست آوردن اشکال در عدد بایستی جایگاه اعداد غلط مانند جایگاه یک و دو را باهم جمع کنیم که می شود ۳، آنگاه از این نتیجه میتوان دریافت که در جایگاه سوم عدد درستی درج نشده، اگر صفر است آنرا یک میکنیم، اگر یک است آنرا صفر میکنیم. نکته ای که لازم است در انتها به آن اشاره کنم آن است که در هنگام شمارش تعداد یک های، اگر جایگاهی از خودش یک داشت آنرا حساب نخواهیم کرد.

عدد درست، ۰۱۰۰۱۰۱

مثال:

عدد ۰۱۱۱۰۰۱۰۱۱۱۰ درست دریافت شده یا غلط؟ در صورت تشخیص بیت اشتباه آنرا مشخص کنید:

$$0_{p1}1_{p2}11_{p4}0010_{p8}1110$$

$$p1 : \text{numberof}1 : 4 \rightarrow 0\text{Correct}$$

$$p2 : \text{numberof}1 : 4 \rightarrow 0\text{Uncorrect}$$

$$p4 : \text{numberof}1 : 1 \rightarrow 1\text{Correct}$$

$$p8 : \text{numberof}1 : 3 \rightarrow 1\text{Uncorrect}$$

جایگاه های غلط را باهم جمع میکنیم تا جایگاهی که واقعا بیت اشتباهی دارد را تشخیص دهیم، جایگاه ۲ با ۸ که میشود ۱۰:

0111001011_{uncorrectbit}10

عدد درست ۰۱۱۱۰۰۱۰۱۰۱۰

۴.۲۷.۱ نحوه محاسبه تعداد پرتی های همینگ

یک فرمول ساده در این رابطه وجود دارد $2^r - 1 \geq (n)bitnumber + r$ که در آن رقم توان، تعداد پرتی ها و در مقابل تعداد ارقام عدد دریافتی + آن تعداد پرتی

برای مثال عدد دودویی داریم که ۱۱ بیت است برای پیدا کردن این که این رقم چند تا جایگاه پرتی خواهد داشت به صورت زیر خواهد بود:

$$2^3 - 1 \geq 11 + 3 \text{false}$$

$$2^4 - 1 \geq 11 + 4 \text{true}$$

پس در ۱۱ بیت ۴ بیت پرتی خواهیم داشت.

۲ جبر بول - ساده سازی - EPI PI،

اساس کار مدار منطقی، جبر بول یا جبر مجموعه ها یا جبر سویچ است. جبر بول به خاطر آقای George Boole نام گذاری شده است، که برای بیان منطق انسان از آن استفاده نمود. بعد از مدتی Shannon جبر کلیدی یا Switching Algebra را برای نمایش مدارهای کلیدی دو حالتی معرفی کرد یعنی جبر دو ارزشی.

۱.۲ Not Or And truth table

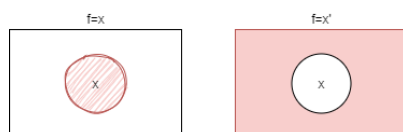
A	B	$A \cdot B$	$A + B$	$\neg A$
۰	۰	۰	۰	۱
۱	۰	۰	۱	۰
۰	۱	۰	۱	۱
۱	۱	۱	۱	۰

۲.۲ استفاده از نمودار ون برای نمایش منطقی

ما میتوانیم از نمودار ون برای نمایش وضعیت های true و false یا ۰ و ۱ استفاده کنیم.

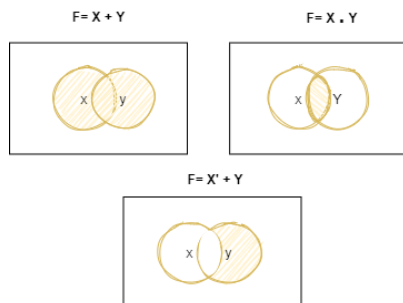
Single Variable 1.2.2

Single variable



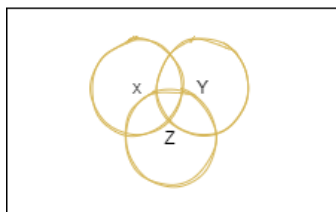
Double Variable 2.2.2

Double variable



Three Variable ۳.۲.۲

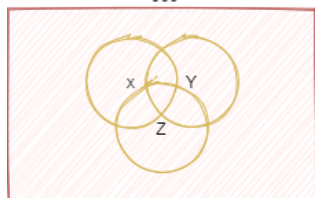
Three variable



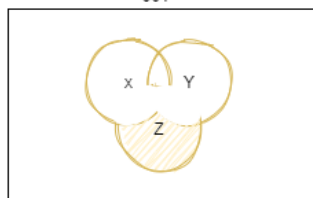
جدول زیر نشان دهنده وضعیت سه متغیر، (X, Y, Z) است، هر کدام از وضعیت ها را در وِن نمایش دهید.

X	Y	Z
۰	۰	۰
۰	۰	۱
۰	۱	۰
۰	۱	۱
۱	۰	۰
۱	۰	۱
۱	۱	۰
۱	۱	۱

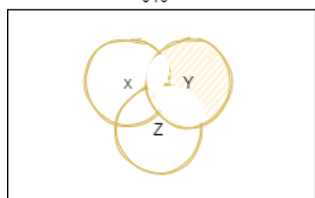
000



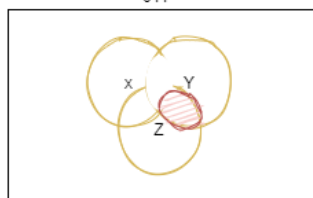
001



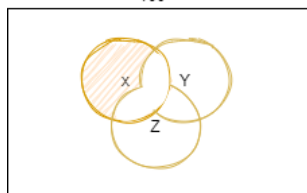
010



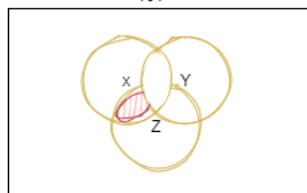
011



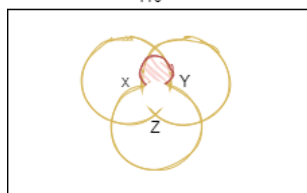
100



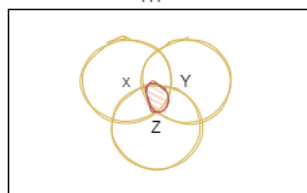
101



110



111



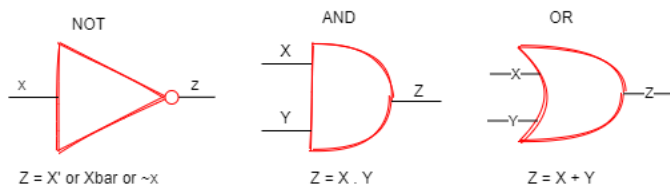
on-set and off-set ۳.۲

به جدول زیر توجه کنید:

Bit Pattern	X	Y	Z	Prime no.	status
۰	۰	۰	۰	۰	off-set
۱	۰	۰	۱	۰	off-set
۲	۰	۱	۰	۱	on-set
۳	۰	۱	۱	۱	on-set
۴	۱	۰	۰	۰	off-set
۵	۱	۰	۱	۱	on-set
۶	۱	۱	۰	۰	off-set
۷	۱	۱	۱	۱	on-set

جدول بالا در قسمت نتیجه، مشخص میکند عدد در هر سطر اول است یا نه، به هر سطری که مقدر عدد اول بودن آن، برابر با صفر شده است off-set و به هر سطری که اول بودن آن یک شده است on-set گفته میشود.

۴.۲ شمایل گیت های تاکنون گفته شده



XNOR Xor NOR NAND truth table Δ.Υ

A	B	NAND ↑	NOR ↓	XOR ⊕	XNOR ⊙
•	•	∖	∖	•	∖
∖	•	∖	•	∖	•
•	∖	∖	•	∖	•
∖	∖	•	•	•	∖

راهی دیگر برای اثبات **Xor** یا **Xnor** وجود دارد:

$$XOR = (\overline{A}.B) + (\overline{B}.A) \equiv (\sim A \wedge B) \vee (A \wedge \sim B)$$

$$XNOR = (A.B) + (\overline{A}.\overline{B}) \equiv (A \wedge B) \vee (\sim A \wedge \sim B)$$

۶.۲ چند مورد از اصطلاحات

Term ۱.۶.۲

به هر یک از Variable ها، Term گفته میشود.

Product Term ۲.۶.۲

به هر کدام از ضرب بین عملوند ها یا and بین عملوند ها **Prod- Term** **ucts** گفته میشود.
مانند:

$X'Y$ or XY

Uncorrect:

$(XY)'$

$(XY) + Z$

Sum Term ۳.۶.۲

به هر کدام از جمع بین عملوندها یا or بین آنها **Sum Term** گفته میشود.

$$(X + Y)$$

Uncorrect:

$$(X + Y)'$$

$$Z'W + Y$$

Min Term ۴.۶.۲

به هر **Product Term** گفته میشود که حداقل یکی از آنها True یا ۱ باشند.

Max Term ۵.۶.۲

به **Sum Term** هایی گفته میشود که حداقل در یک جا تابع خروجی صفر را داشته باشد، و هر جایی که ورودی در آن برابر یک بود باید به صورت not نشان داده شود و آن ورودی که صفر است را بایستی به صورت عادی در بولین فرم نمایش دهیم.

۶.۶.۲ SoP Sum of Product

به **Product Term** هایی که بین آنها عمل جمع یا or اتفاق افتاده است، **Sum of Product** یا **SoP** گفته می شود.

$$\overbrace{(\bar{A}.B)_{ProductsTerm} + (\bar{B}.A)}^{SumofProducts} \quad (۱)$$

۷.۶.۲ PoS Product of Sum

به هر **Sum Term** که بین آنها عمل ضرب یا And صورت گرفته بر عکس **SoP** در حقیقت **PoS** یا **Products of Sum** گفته می شود

$$\overbrace{(\bar{A} + B)_{SumTerm} . (\bar{B} + A)}^{ProductsofSum} \quad (۲)$$

نکته:

Term ها در این حالت آنها به صورت **Literal** هستند که هر دوی **Term** **Sum** و **Product Term** را شامل می شوند.

۸.۶.۲ خودت را امتحان کن

Expression	Sum Term / Product Term / Both / Neither
$W * X * (Y * Z)'$	Neither
$W * X * (Y * Z)$	Product Term
$W + XY + Z$	Neither
$W + Y$	Sum Term
$(W + Y + Z)'$	Neither
W	Both

Dual Low ۷.۲

در قانون دوئال در Product Term ها چند چیز تغییر خواهد کرد:

$$A.B \leftrightarrow A + B$$

$$0 \leftrightarrow 1$$

برای مثال:

$$f(a.b) \rightarrow f^* = a + b$$

$$f = a.1 + \bar{b}.c \rightarrow f^* = (a + 0).(\bar{b} + c)$$

$$f() = A \oplus B = (\overline{A}.B) + (A.\overline{B}) \rightarrow f^*() = (\overline{A} + B).(A + \overline{B})$$

Self Dual ۱.۷.۲

در قانون Self Dual به چیزی اشاره میکند که صحت دوئال آن با حالت عادی آن برابر است
 برای بررسی تعداد دفعاتی که بایستی true و false یا ۰ و ۱ بگذاریم، میتوانیم به تعداد عملوندها توجه کنیم و به عنوان توانی از پایه دو استفاده کنیم که ببین چند حالت میتواند این تابع داشته باشد

$$2^{numberofOperand} \quad (۳)$$

مثال:

ثابت کنید که تابع $f = a.b + a.c + b.c$ با هم خود دگان یا سلف دوئال است:

$$f^*() = (a + b).(a + c).(b + c)$$

a	b	c	$f()$	$f^*()$
۰	۰	۰	۰	۰
۰	۰	۱	۰	۰
۰	۱	۰	۰	۰
۰	۱	۱	۱	۱
۱	۰	۰	۰	۰
۱	۰	۱	۱	۱
۱	۱	۰	۱	۱
۱	۱	۱	۱	۱

۲.۷.۲ اصل Duality

اگر دو تابع با هم سلف دوئال باشند، اگر خاصیتی برای حالت عادی تابع صدق کند برای حالت دوئال آن هم صادق می‌باشد.

۸.۲ خاصیت‌های گزاره‌ها

- خاصیت خودتوانی:

$$A.A = A$$

$$A + A = A$$

• خاصیت جذبی:

$$A.(A + B) = A$$

$$A + (A.B) = A$$

• خاصیت جذبی:

$$A.(A + B) = A$$

$$A + (A.B) = A$$

• خاصیت جابجایی:

$$A.B = B.A$$

$$A + B = B + A$$

• خاصیت شرکت پذیری:

$$A.(B.C) = (A.B).C$$

$$A + (B + C) = (A + B) + C$$

• خاصیت توزیع پذیری:

$$A.(B + C) = (A.B) + (A.C)$$

$$A + (B.C) = (A + B).(A + C)$$

• خاصیت نقیض نقیض:

$$\overline{\overline{A}} = A$$

• خاصیت متمم:

$$\overline{A}.A = 0$$

$$\overline{A} + A = 1$$

• خاصیت همانی:

$$A.1 = A \mid A + 1 = 1$$

$$A.0 = 0 \mid A + 0 = A$$

• خاصیت دمورگان:

$$\overline{(A.B)} = (\overline{A} + \overline{B})$$

$$\overline{(A + B)} = (\overline{A}. \overline{B})$$

Gates ۹.۲

گیت ها میتوانند بیشتر از دو ورودی داشته باشند اما توابع در همه آنها مشابه است.

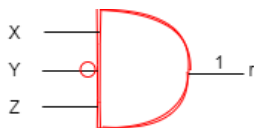
در عملگر And، خروجی ها همه یک هستند در صورتی که ورودی ها ۱ باشند.

در عملگر OR، خروجی ۱ است در صورتی که یکی از ورودی ها ۱ باشد.

X	Y	Z	F	X	Y	Z	F
۰	۰	۰	۰	۰	۰	۰	۰
۰	۰	۱	۰	۰	۰	۱	۱
۰	۱	۰	۰	۰	۱	۰	۱
۰	۱	۱	۰	۰	۱	۱	۱
۱	۰	۰	۰	۱	۰	۰	۱
۱	۰	۱	۰	۱	۰	۱	۱
۱	۱	۰	۰	۱	۱	۰	۱
۱	۱	۱	۱	۱	۱	۱	۱

AND OR

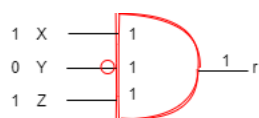
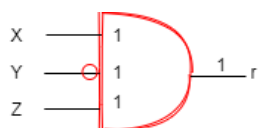
ممکن است در مسئله ای از شما بخواهند که گیتی را با رسم جدول درستی، بررسی یا Decode / Checkers کنید، به همین خاطر مانند زیر عمل میکنیم.



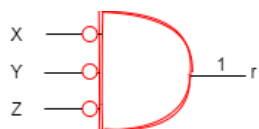
گیت بالا در ورودی دوم، هر مقداری وارد شود نقیض خواهد شد، و از آنجایی که میدانیم، گیت بالا فقط در زمانی جواب ۱ را میدهد که تمام ورودی ها یک شوند. به همین خاطر در درون گیت AND هر سه ورودی را یک میکنیم، اما در ورودی های خارج از گیت را باتوجه به نقاط یا حباب هایی که بر روی ورودی گیت کشیده شده، مقادیر مورد نظر را خواهیم نوشت.

X	Y	Z	F
۰	۰	۰	۰
۰	۰	۱	۰
۰	۱	۰	۰
۰	۱	۱	۰
۱	۰	۰	۰
۱	۰	۱	۱
۱	۱	۰	۰
۱	۱	۱	۰

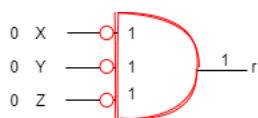
پس بخاطر نقیض بودن ابتدا ورودی اول، برای رسیدن به عدد ۱، عدد ۰ را قرار دادیم که نقیض صفر یک خواهد شد و گیت AND ما در نقطه ۱۰۱ برابر با یک خواهد بود.



مثال دوم:



جواب:



X	Y	Z	F
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	1
1	0	0	1
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

سه راه برای نمایش یک تابع وجود دارد:

- Equation
- Schematic
- Truth table \rightarrow unique

که حالت جدول درستی معیار است چرا که تنها یک معنا دارد و از آن میتوان به روش های دیگر رسید و آنها را پیاده سازی نمود.

مسئله:

ماشینی داریم که خودکار است، اگر در ورودی آن و چراغ های جلو روشن باشد، بوق میزند یا اگر در ورودی آن باز باشد و سویچ (کلید) روی حالت on باشد باز بوق میزند، تابع این مسئله را بنویسید.^۱

H	D	K	F		H	D	K	F
۰	۰	۰	۰					
۰	۰	۱	۰					
۰	۱	۰	۰					
۰	۱	۱	۱		۰	۱	۱	۱
۱	۰	۰	۰		۱	۱	۰	۱
۱	۰	۱	۰					
۱	۱	۰	۱					
۱	۱	۱	۰					

^۱ ساده سازی بین هر کدام از Term ها مانند فاکتورگیری در ریاضیات در این قسمت Adjacency گفته میشود

$$H.D + D.K \text{ or } H(D + K) \quad (4)$$

بیلی دوست داره که فقط پیزایی با قیمت ۵ دلار بخورد! یک پیزای ۵ دلاری میتواند فقط یکی از موارد (سوسیس، قارچ، پیرونی) را داشته باشد، اما امروز به تخفیفی فروشگاه گذاشته که بیلی میتونه پیزای سوسیس و قارچ رو باهم در قیمت ۵ دلار داشته باشه، تابع و نمودار درستی این مسئله را بنویسید.

S	M	P	Results
۰	۰	۰	۱
۰	۰	۱	۱
۰	۱	۰	۱
۰	۱	۱	۰
۱	۰	۰	۱
۱	۰	۱	۰
۱	۱	۰	۱
۱	۱	۱	۰

از آنجایی که معلوم است:

S	M	P	Results	S	M	P	Boolean Form	Results
.	.	.	۱	.	.	.	$\bar{S}\bar{M}\bar{P}$	۱
.	.	۱	۱	.	.	۱	$\bar{S}\bar{M}P$	۱
.	۱	.	۱	.	۱	.	$\bar{S}M\bar{P}$	۱
۱	.	.	۱	۱	.	.	$S\bar{M}\bar{P}$	۱
۱	۱	.	۱	۱	۱	.	$SM\bar{P}$	۱

$$W = (\bar{S}\bar{M}\bar{P}) + (\bar{S}\bar{M}P) + (\bar{S}M\bar{P}) + (S\bar{M}\bar{P}) + (SM\bar{P}) \quad (5)$$

تابع ساده شده

$$W = P + M + S + (SM) \quad (6)$$

Intermediate Functions ۱۰.۲

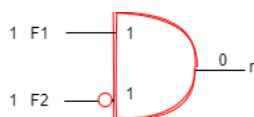
گاهی اوقات برای بدست آوردن یک نتیجه میتوانیم از یکسری تابع تحت عنوان توابع واسطه^۲ استفاده کنیم، برای مثال، در مسئله زیر دو تابع واسطه بین تابع نهایی G آمده است که ما میتوانیم به کمک آن به نتیجه G برسیم:

X	Y	Z	F _۱	F _۲	G
۰	۰	۰	۰	۰	۰
۰	۰	۱	۱	۰	۱
۰	۱	۰	۱	۰	۱
۰	۱	۱	۱	۰	۱
۱	۰	۰	۱	۰	۱
۱	۰	۱	۱	۰	۱
۱	۱	۰	۱	۰	۱
۱	۱	۱	۱	۱	۰

بطور کلی تابع اول، OR بین تمام عملوندها میباشد، و تابع دوم AND بین آنها، در تابع G در ابتدا شباهت ۰ را در دو تابع داریم اما زمانی که دو تابع به عدد ۱ رسیده اند، نتیجه G برابر با ۰ شده است، برای بدست آوردن

intermediate^۲

تابع G می‌توانیم به این صورت عمل کنیم:



با توجه به نتایج تابع G با استفاده از توابع Min Term تابع جدول را بدست آورید.^۳

X	Y	Z	G
۰	۰	۰	۱
۰	۰	۱	۱
۰	۱	۰	۰
۰	۱	۱	۰
۱	۰	۰	۱
۱	۰	۱	۰
۱	۱	۰	۱
۱	۱	۱	۰

^۳ در حقیقت Min Term هایی که در نظر داریم بایستی **Boolean Form** آن ورودی ها را اول بنویسیم و در قسمت هایی که تابع داده شده حداقل یک بار یک بوده است Mid Term ها بدست خواهد آمد.

جواب:

X	Y	Z	Min Terms ^f	G
.	.	.	$\bar{X}\bar{Y}\bar{Z}$	۱
.	.	۱	$\bar{X}\bar{Y}Z$	۱
.	۱	.	$\bar{X}Y\bar{Z}$.
.	۱	۱	$\bar{X}YZ$.
۱	.	.	$X\bar{Y}\bar{Z}$	۱
۱	.	۱	$X\bar{Y}Z$.
۱	۱	.	$XY\bar{Z}$	۱
۱	۱	۱	XYZ	.

X	Y	Z	Min Terms	G
.	.	.	$\bar{X}\bar{Y}\bar{Z}$	۱
.	.	۱	$\bar{X}\bar{Y}Z$	۱
۱	.	.	$\bar{X}Y\bar{Z}$	۱
۱	۱	.	$XY\bar{Z}$	۱

$$W = (\bar{X}\bar{Y}\bar{Z}) + (\bar{X}\bar{Y}Z) + (\bar{X}Y\bar{Z}) + (XY\bar{Z}) \quad (۷)$$

مثال دوم:

X	Y	Z	G
۰	۰	۰	۰
۰	۰	۱	۰
۰	۱	۰	۱
۰	۱	۱	۱
۱	۰	۰	۰
۱	۰	۱	۰
۱	۱	۰	۱
۱	۱	۱	۰

جواب:

X	Y	Z	Min Terms	G
۰	۰	۰	$\bar{X}\bar{Y}\bar{Z}$	۰
۰	۰	۱	$\bar{X}\bar{Y}Z$	۰
۰	۱	۰	$\bar{X}Y\bar{Z}$	۱
۰	۱	۱	$\bar{X}YZ$	۱
۱	۰	۰	$X\bar{Y}\bar{Z}$	۰
۱	۰	۱	$X\bar{Y}Z$	۰
۱	۱	۰	$XY\bar{Z}$	۱
۱	۱	۱	XYZ	۰

جا هایی که تابع G ، یک شده است: ^۵

X	Y	Z	Min Terms	G
۰	۱	۰	$\bar{X}Y\bar{Z}$	۱
۰	۱	۱	$\bar{X}YZ$	۱
۱	۱	۰	$XY\bar{Z}$	۱

$$W = (\bar{X}Y\bar{Z}) + (\bar{X}YZ) + (XY\bar{Z}) \quad (۸)$$

^۵ جاهایی که تابع داده شده یک شده است در حقیقت مشخص کننده Mid Term هامون هستند که Boolean Form آنها Product Term بین آنهاست

مثال سوم:

X	Y	Z	G		X	Y	Z	Min Terms	G
.	۱	.	$\bar{X}Y\bar{Z}$	۱
.	.	۱	.		۱	.	.	$X\bar{Y}\bar{Z}$	۱
.	۱	.	۱		۱	۱	۱	XYZ	۱
.	۱	۱	.						
۱	.	.	۱						
۱	.	۱	.						
۱	۱	.	.						
۱	۱	۱	۱						

$$G = (\bar{X}Y\bar{Z}) + (X\bar{Y}\bar{Z}) + (XYZ) \quad (9)$$

حالا با استفاده از گیت رسم شده بالا میتوانیم هر ورودی جدول درستی را در این گیت بگذاریم و به نتیجه تابع داده شده برسیم.

Min term diagram ۱۱.۲

