هنگامی که فرایند فرزند ایجاد می شود ، از بخش های stack, heap و data فرایند والد یک کپی گرفته و اجرا می شود .با این حساب آدرس فیزیکی متغیر a در فرایند فرزند با پدر متفاوت خواهد بود.

اما در اینجا دو نکته مهم وجود دارد که باید به آن توجه کنیم:

نكته ۱ : اینكه اول قسمت كد والد اجرا خواهد شد یا فرزند را نمی توان به صورت قطعی از قبل تعیین كرد. و لذا ممكن است ترتیب چاپ شدن خطوط فرق كند .

نکته ۲ : علی رقم آنکه ادرس فیزیکی متغیر a در دو فرایند فرق می کند ، اما اگر این قطعه کد را در زبان c پیاده کنیم خواهیم دید که آدرس متغیر های a در هر دو فرایند یکسان خواهد بود. تصویر زیر نشان دهنده این مورد است:

علت این اتفاق در این است که سیستم های امروزی بجای آنکه با آدرس های physical متغیر ها کار کند ، با آدرس های logical آنها کار می کند. این موضوع باعث می شود که هنگام باز سازی ادرس متغیر ها مقادیر یکسانی ایجاد شود لذا خروجی به صورت زیر است:

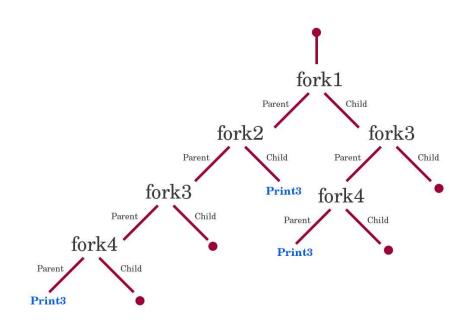
parent : "20, 2000"

child: "40, 2000"

## سوال ۲)

اگر fork ها را به ترتیب از چپ به راست شماره گذاری کنیم روند اجرای کد به صورت زیر است:

نکته مهمی که در اجرای روند کد وجود دارد مبحث Lazy Evaluation در زبان C است. به این صورت که اگر در سمت چپ یک عبارت C مقدار False ظاهر شود، سمت راست آن هر مقداری باشد حاصل C مقدار False خواهد بود. پس با ظاهر شدن مقدار C با همان صفر در سمت چپ این عملگر، دیگر نیازی به اجرا و بررسی عبارت سمت راست نداریم. همین مبحث در مورد عملگر C در صورتی که سمت چپ عملگر مقدار C تا طاهر شود نیز وجود دارد.



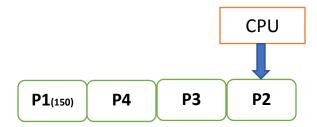
## سوال ٣)

پردازه zombie: پردازه ایی است که وظایف خود را به طور کامل انجام داده و زمان kill شدن آن فرا رسیده اما به دلایل مختلف مانند عدم ارسال سیگنال SIGCHLD توسط این پردازه (child) یا عدم اجرای (wait وسط پردازه پدر (parent) هنوز در wait( باقی مانده است. روش handle کردن پردازه al را از بین در خون به هیچ سیگنالی و اکنش نشان نمیدهند (فقط توصیف گر آن در حافظه حضور دارد بنابراین اگر آن ها را هندل نکنیم با انباشته شدن سیستم را مختل میکنند) اما میتوان به پردازه پدر سیگنال مانده سازی SIGCHLD را ارسال کرد تا (wait) با اجرا کند. اگر در پردازه پدر به درستی این امر پیاده سازی نشده باشد و قادر به اجرای (wait) نباشد خود پردازه پدر را kill میکنیم تا پردازه عردازه میادن در و orphan تبدیل شود.

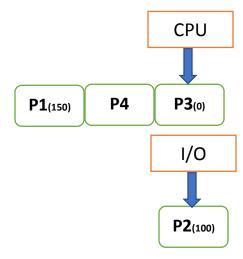
پردازه orphan: پردازه ایی است که قبل از اتمام وظایف خود به هر دلیلی پردازه پدر خود را از دست میدهد و پردازه پدرش بدون اجرای ()wait برای این پردازه به پایان میرسد. روش handle کردن پردازه orphan: پس از مدت کوتاهی که این پردازه orphan میشود پردازه init (اولین پردازه ایی که از زمان شروع به کار سیستم فعال میشود و تا زمان خاموش شدن آن از بین نمیرود با pid برابر با ۱) را به عنوان پدر این نوع پردازه ها اختصاص میدهیم. این پردازه در دوره های زمانی مشخص ()wait برای این نوع پردازه ها صدا میزند تا terminate شوند.



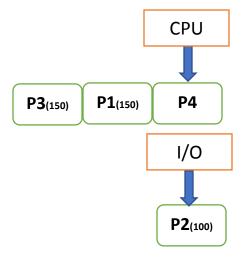
T = 150



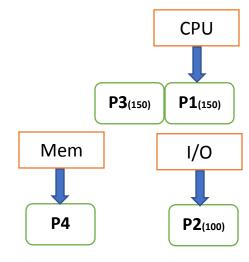
T = 250



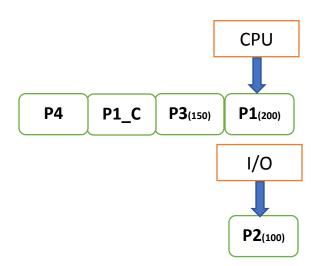
T = 400



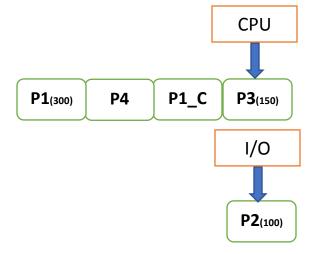
T = 450



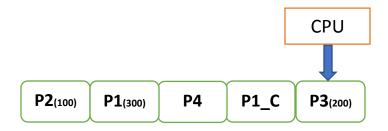
T = 500



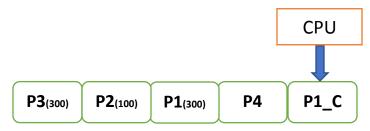
T = 600



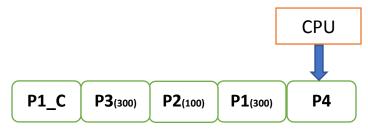
T = 650



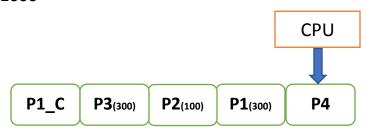
T = 750



T = 900



## T = 1000



## سؤال ۵)

اگر به ترتیب از بالا به پایین و از سمت چپ به راست fork ها را شماره گذاری کنیم روند اجرای برنامه به صورت زیر خواهد بود:

با توجه به این شکل، عبارت شرطی اول که شامل سه fork است در نهایت منجر به  $^{4}$  بار اجرای fork4 می شود. یک بار اجرای fork4 باعث  $^{6}$  بار چاپ شدن عبارت hello می شود. پس در نهایت به اندازه  $^{4}$  ضربدر  $^{6}$  پردازه (۲۰ عدد) داریم که هر کدام در انتهای اجرایشان عبارت hello را چاپ میکنند.

